PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-055308

(43)Date of publication of application: 26.02.1999

(51)Int.CI.

H04L 12/46

H04L 12/28

H04L 12/66

(21)Application number: 10-005718

(71)Applicant: FUJITSU LTD

(22)Date of filing:

14.01.1998

(72)Inventor: NAKAATO AKIRA

BABA HIDEKAZU

(30)Priority

Priority number: 09143842

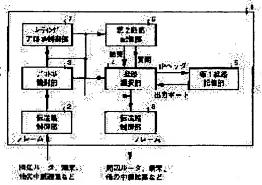
Priority date: 02.06.1997

Priority country: JP

(54) REPEATER INSTALLATION AND NETWORK RELAY SYSTEM AND REPEATING METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To ensure the cost performance of an entire repeater installation regardless of the relay technique that is applied to a conventional OSI layer by selecting the path information corresponding to the destination information included in a received frame out of those stored path information and transmitting the received frame by relay based on the selected path information. SOLUTION: A protocol identification part 3 identifies a routing protocol based on a received frame and sends this frame to a routing protocol control part 7 and a path selection part 4 respectively. The part 4 extracts an IP header from the received frame, receives the path information acquired by retrieving a 1st path storage part 5 with an IP address used as a key and sends directly the received frame to a transmission line (a transmission line control part 8) corresponding to its output port. In other words, the path information corresponding to the destination information included in the received frame and this frame is directly sent by relay based on the selected path information.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

29.07.2003

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-55308

(43)公開日 平成11年(1999) 2月26日

(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	FΙ		
H04L	12/46		H04L	11/00	310C
	12/28			11/20	В
	12/66				

審査請求 未請求 請求項の数16 OL (全 42 頁)

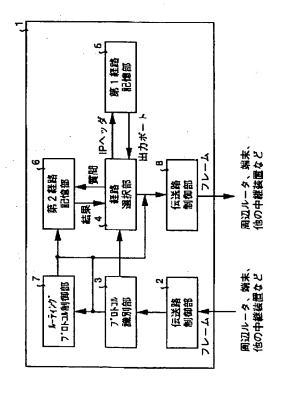
			•
(21)出願番号	特願平10-5718	(71)出願人	000005223
			富士通株式会社
(22)出願日	平成10年(1998) 1月14日		神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
			1号
(31)優先権主張番号	特願平9-143842	(72)発明者	中後明
(32)優先日	平9 (1997) 6月2日		神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
(33)優先権主張国	日本 (JP)		1号 富士通株式会社内
		(72)発明者	馬場 秀和
			神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
	•		1号 富士通株式会社内
	•	(74)代理人	弁理士 酒井 宏明
		}	

(54) 【発明の名称】 中継装置、ネットワーク中継システムおよび中継方法

(57)【要約】

【課題】 従来のOSIレイヤに当てはめた中継技法に とらわれることなく、装置全体のコストパフォーマンス を実現することを課題とする。

【解決手段】 宛先情報(IPアドレス)を含んだフレームの伝送を複数のネットワーク間で中継する場合、経路選択部4において、第1経路記憶部5,第2経路記憶部6に登録された経路情報の中から各ネットワークから受信されたフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情報を選択し、伝送路制御部8を通じてその経路情報に基づいて受信されたフレームを中継送信する。



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 宛先情報を含んだフレームを用いて通信を行う複数のネットワークを接続し、前記複数のネットワーク間のフレーム伝送を中継する中継装置において、当該中継装置と接続された前記ネットワーク上のフレーム伝送相手の宛先情報に対応させて経路情報を記憶する経路記憶手段と、

前記各ネットワークからフレームを受信した際に、前記 経路記憶手段に記憶されている経路情報の中から前記受 信されたフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情 10 報を選択する経路選択手段と、

前記経路選択手段により選択された経路情報に基づいて 前記受信されたフレームを中継送信する中継送信手段 と、

を備えたことを特徴とする中継装置。

【請求項2】 1または複数の周辺機器、および宛先情報を含んだフレームを用いて通信を行う複数のネットワークを接続し、前記1または複数の周辺機器を含めて前記複数のネットワーク間のフレーム伝送を中継する中継装置において

前記各ネットワーク上の宛先情報に対応させて経路情報 を記憶する経路記憶手段と、

前記1または複数の周辺機器および前記複数のネットワークのうちから中継装置間および中継装置と周辺機器間で授受される制御情報を含むフレームを受信した際に、前記受信されたフレームから制御情報を識別し、前記識別された制御情報に基づいて前記経路記憶手段の記憶内容を構築する構築手段と、

前記経路記憶手段に記憶されている経路情報の中から前 記受信された宛先情報を含んだフレームに含まれる宛先 30 情報に対応する経路情報を選択する経路選択手段と、

前記経路選択手段により選択された経路情報に基づいて 前記受信された宛先情報を含んだフレームをそのまま中 継送信する中継送信手段と、

を備えたことを特徴とする中継装置。

【請求項3】 宛先情報を含んだフレームを用いて通信を行う複数のネットワークを接続し、前記複数のネットワーク間のフレーム伝送を中継する中継装置において、前記各ネットワーク上の宛先情報に対応させて経路情報を記憶する経路記憶手段と、

前記各ネットワークからルーティングプロトコルを含む フレームを受信した際に、前記受信されたフレームから ルーティングプロトコルを識別し、前記識別されたルー ティングプロトコルに基づいて前記経路記憶手段の記憶 内容を構築する構築手段と、

前記経路記憶手段に記憶されている経路情報の中から前 記受信された宛先情報を含んだフレームに含まれる宛先 情報に対応する経路情報を選択する経路選択手段と、

前記経路選択手段により選択された経路情報に基づいて の接続関係の変化に応じて前記経路記憶手段の記憶内容 前記受信された宛先情報を含んだフレームをそのまま中 50 を更新するとともに、その更新内容を前記他の中継装置

継送信する中継送信手段と、

を備えたことを特徴とする中継装置。

【請求項4】 1または複数の周辺機器、および宛先情報を含んだフレームを用いて通信を行う複数のネットワークを接続し、前記1または複数の周辺機器を含めて前記複数のネットワーク間のフレーム伝送を中継する中継装置において、

前記各ネットワーク上の宛先情報に対応させて経路情報 を記憶する経路記憶手段と、

の 前記周辺機器からARPを含むフレームを受信した際 に、前記受信されたフレームから周辺機器の送信元IP アドレスを識別し、前記識別された周辺機器の送信元I Pアドレスに基づいて前記経路記憶手段の記憶内容を構 築する構築手段と。

前記経路記憶手段に記憶されている経路情報の中から前記受信された宛先情報を含んだフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情報を選択する経路選択手段と、

前記経路選択手段により選択された経路情報に基づいて 前記受信された宛先情報を含んだフレームをそのまま中 継送信する中継送信手段と

を備えたことを特徴とする中継装置。

【請求項5】 前記構築手段は、前記識別された送信元 I P アドレスに関連する経路情報が前記経路記憶手段に記憶されていない場合に前記経路情報を前記経路記憶手段に追加する追加手段と、前記追加手段の追加動作に応じて一定時間を計測する計測手段と、前記計測手段の計測により前記一定時間が経過する前に前記経路情報に従って前記周辺機器からARPを含むフレームが受信された場合に前記計測手段による計測を中止し、一方、前記計測手段の計測により前記一定時間が経過した場合に前記経路記憶手段から前記追加手段による追加内容を削除する追加削除手段とを有したことを特徴とする請求項4に記載の中継装置。

【請求項6】 前記複数のネットワークには自中継装置と同等の他の中継装置が1または複数含まれており、前記構築手段は、前記追加手段の追加結果および前記追加削除手段による削除内容を前記他の中継装置へ通知することを特徴とする請求項5に記載の中継装置。

【請求項7】 前記構築手段は、前記計測手段による計40 測時間が前記一定時間に達する前に前記1または複数の周辺機器に対してARPを含むリクエストタイプのフレームを送出することを特徴とする請求項5または6に記載の中継装置。

【請求項8】 前記複数のネットワークには自中継装置と同等の他の中継装置が1または複数含まれており、前記構築手段は、前記識別された送信元 I P アドレスに関連する経路情報が前記経路記憶手段に記憶されていた場合に前記経路情報に基づく自中継装置と前記周辺機器との接続関係の変化に応じて前記経路記憶手段の記憶内容を更新するととなば、その更新内容を前記他の中継装置

2

へ通知することを特徴とする請求項4~7のいずれか一 つに記載の中継装置。

【請求項9】 宛先情報を含んだフレームを用いて通信 を行う複数のネットワークを接続し、前記複数のネット ワーク間のフレーム伝送を中継する中継装置において、

前記フレームの宛先を制御するスイッチエンジンと、 前記各ネットワーク上の宛先情報とその宛先情報で示さ れる宛先の経路を示す経路情報とを対応付けて記憶した 第1テーブルを有し、前記第1テーブルを用いて前記ス イッチエンジンから宛先情報を受け取り、その宛先情報 10 に対応する経路情報を前記スイッチエンジンへ供給する プロセッシングユニットと、

前記各ネットワーク上の宛先情報とその宛先情報で示さ れる宛先の経路を示す経路情報とを対応付けて記憶した 第2テーブルを有するマネージメントユニットと、 を備え、

前記スイッチエンジンは、

前記各ネットワークから前記フレームを受信した際に、 前記受信されたフレームから宛先情報を抽出する抽出手 段と、

前記第1テーブルに記憶されている経路情報の中から前 記抽出手段により抽出された宛先情報に対応する経路情 報を検索する第1検索手段と、

前記第1検索手段により経路情報が得られた場合にその 経路情報に基づいて前記受信されたフレームをそのまま 中継送信する中継送信手段と、

を有し、

前記マネージメントユニットは、

前記第1検索手段により経路情報が得られなかった場合 に前記プロセッシングユニットの要求に応じて前記第2 テーブルに記憶されている経路情報の中から前記抽出手 段により抽出された宛先情報に対応する経路情報を検索 する第2検索手段と、

前記第2検索手段により経路情報が得られた場合にその 経路情報と前記抽出手段により抽出された宛先情報とを 対応付けて前記プロセッシングユニットの前記第1テー ブルに登録する登録手段と、

を有したことを特徴とする中継装置。

【請求項10】 前記スイッチエンジンは、前記各ネッ トワークからルーティングプロトコルを含む前記フレー 40 ムを受信した際に、前記受信されたフレームからルーテ ィングプロトコルを識別する識別手段と、前記マネージ メントユニットは、前記スイッチエンジンにより識別さ れたルーティングプロトコルに基づいて前記第2テーブ ルを構築する構築手段とを有することを特徴とする請求 項9に記載の中継装置。

【請求項11】 前記中継装置は1または複数の周辺機 器を接続しており、前記スイッチエンジンは、前記周辺 機器からARPを含む前記フレームを受信した際に、前

スを識別する識別手段と、前記マネージメントユニット は、前記スイッチエンジンにより識別された周辺機器の 送信元 I Pアドレスに基づいて前記第2テーブルを構築 する構築手段とを有することを特徴とする請求項9に記 載の中継装置。

【請求項12】 宛先情報を含んだフレームを用いて通 信を行う複数のネットワークと、

前記複数のネットワークを接続し、前記複数のネットワ ーク間のフレーム伝送を中継する1または複数の中継装 置と、

を備え、

前記中継装置は、

当該中継装置と接続された前記ネットワーク上のフレー ム伝送相手の宛先情報に対応させて経路情報を記憶する 経路記憶手段と、

前記各ネットワークから前記フレームを受信した際に、 前記経路記憶手段に記憶されている経路情報の中から前 記受信されたフレームに含まれる宛先情報に対応する経 路情報を選択する経路選択手段と、

20 前記経路選択手段により選択された経路情報に基づいて 前記受信されたフレームを中継送信する中継送信手段

を有したことを特徴とするネットワーク中継システム。 【請求項13】 宛先情報を含んだフレームを用いて通 信を行う複数のネットワークと、

前記複数のネットワークを接続し、前記複数のネットワ ーク間のフレーム伝送を中継する1または複数の中継装 置と、

を備え、

前記中継装置は、

前記各ネットワーク上の宛先情報に対応させて経路情報 を記憶する経路記憶手段と、

前記各ネットワークからルーティングプロトコルを含む 前記フレームを受信した際に、前記受信されたフレーム からルーティングプロトコルを識別し、前記識別された ルーティングプロトコルに基づいて前記経路記憶手段の 記憶内容を構築するテーブル構築手段と、

前記経路記憶手段に記憶されている経路情報の中から前 記受信された宛先情報を含んだフレームに含まれる宛先 情報に対応する経路情報を選択する経路選択手段と、

前記複数のネットワークの内で前記経路選択手段により 選択された経路情報に基づいて前記受信された宛先情報 を含んだフレームをそのまま中継送信する中継送信手段 ۲.

を有したことを特徴とするネットワーク中継システム。 【請求項14】 前記テーブル構築手段は、前記受信さ れたフレームから識別されたルーティングプロトコルが 他の中継装置から自発的に前記各ネットワークに送出さ れたルーティングプロトコルであった場合、前記受信さ 記受信されたフレームから周辺機器の送信元IPアドレ 50 れたフレームに含まれるルーティングプロトコルに基づ

いて前記経路記憶手段の記憶内容を構築することを特徴 とする請求項12または13に記載のネットワーク中継 システム。

【請求項15】 宛先情報を含んだフレームを用いて通 信を行う複数のネットワークと、

1または複数の周辺機器および前記複数のネットワーク を接続し、前記1または複数の周辺機器を含めて前記複 数のネットワーク間のフレーム伝送を中継する1または 複数の中継装置と、

を備え、

前記中継装置は、

前記各ネットワーク上の宛先情報に対応させて経路情報 を記憶する経路記憶手段と、

前記周辺機器からARPを含む前記フレームを受信した 際に、前記受信されたフレームから周辺機器の送信元1 Pアドレスを識別し、前記識別された周辺機器の送信元 IPアドレスに基づいて前記経路記憶手段の記憶内容を 構築するテーブル構築手段と、

前記経路記憶手段に記憶されている経路情報の中から前 記受信された宛先情報を含んだフレームに含まれる宛先 20 情報に対応する経路情報を選択する経路選択手段と、

前記複数のネットワークの内で前記経路選択手段により 選択された経路情報に基づいて前記受信された宛先情報 を含んだフレームをそのまま中継送信する中継送信手段

を有したことを特徴とするネットワーク中継システム。 【請求項16】 宛先情報を含んだフレームを用いて通 信を行う複数のネットワークを接続し、前記複数のネッ トワーク間のフレーム伝送を中継する中継方法におい て、

前記各ネットワークから前記フレームを受信した際に、 前記受信されたフレームから宛先情報を抽出する第1工 程と、

前記各ネットワーク上の宛先情報とその宛先情報で示さ れる宛先の経路を示す経路情報とを対応付けて記憶した 第1テーブルを用いて、前記第1テーブルに記憶されて いる経路情報の中から前記第1工程により抽出された宛 先情報に対応する経路情報を検索する第2工程と、

前記第2工程により経路情報が得られた場合にその経路 情報に基づいて前記受信されたフレームをそのまま中継 40 コルとする。 送信する第3工程と、

前記第1テーブルとは別に設けられ、前記各ネットワー ク上の宛先情報とその宛先情報で示される宛先の経路を 示す経路情報とを対応付けて記憶した第2テーブルを用 いて、前記第2工程により経路情報が得られなかった場 合に前記第2テーブルに記憶されている経路情報の中か ら前記第1工程により抽出された宛先情報に対応する経 路情報を検索する第4工程と、

前記第4工程により経路情報が得られた場合にその経路

付けて前記第1テーブルに登録する第5工程と、 を含むことを特徴とする中継方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、複数のLAN (Local Area Network)を相互に接 続して高速、大容量のバックボーンネットワークを構築 する中継装置、その中継装置を適用したネットワーク中 継システム、および、その中継装置によりバックボーン 10 としての中継を実現する中継方法に関する。

[0002]

【従来の技術】図31は一般的な企業内のネットワーク 中継システムを示す構成図である。図31に示したビル には、地下1階、地上3階までの各フロアを用いてLA Nが構築されている。ビルの3階、2階、および1階に は、それぞれルータRT1、RT2、RT3が設置さ れ、これらルータRT1、RT2、RT3は地下1階に 設置されたバックボーンとなるルータの中継装置100 に接続されている。

【0003】各階のシステムについては、ルータRT1 には複数のハブHB1…HBi (iは自然数)が接続さ れている。他のルータRT2、RT3についても、図示 せぬが、同様に複数のハブが接続されている。サーバや ワークステーションなどの端末TL1…TL」()は自 然数)はハブHB1により集線され、パーソナルコンピ ュータなどの端末PC1…PCk(kは自然数)はハブ HB2により集線されている。なお、1階や2階につい ても、3階に示したルータ、ハブ、端末の接続関係と同 様のシステムが組まれている。

【0004】また、中継装置100は、自身の配下にも 30 各階のルータRT1, RT2, RT3と同様に複数のハ プや端末を接続しているとともに、他の中継装置を接続 している。

【0005】つぎに、動作例として、図31に示したネ ットワーク中継システムにおいて、3階の端末TL1が 2階のある端末にデータを伝送する場合について説明す る。使用プロトコルは、一例としてTCP(Trans mission Control Protocol) /IP(Internet Protocol)プロト

【0006】図32はTCP/IPプロトコルで使用さ れるフレーム (バケットとも称する) のフォーマットを 概略的に示す図である。フレームは、図32に示したよ うに、先頭から末尾に向かって、フレームの始まりを示 す開始フラグ、宛先MAC(Media Access Control) アドレス、送信元MACアドレスな どを規定するMACヘッダ、プロトコルタイプを規定す るタイプ値、宛先IPアドレス、送信元IPアドレスな どを規定するIPヘッダ、データ、チェックサムなどの 情報と前記第1工程により抽出された宛先情報とを対応 50 フレームチェックシーケンス(FCS)、フレームの終 (5)

わりを示す終了フラグなどで構成される。

【0007】ここで、送信元の端末TL1のMACアド レス、「PアドレスをそれぞれMACA、「PAとし、 送信先のMACアドレス、IPアドレスをそれぞれMA CB. IPBとする。さらに、端末TL1と送信先端末 間で中継を行うルータRT1、中継装置100、ルータ RT2の各MACアドレスをMACC, MACD, MA CEとする。

【0008】まず、端末TL1は、図32に示したフォ ーマットに従ってフレームを作成する。その際、MAC 10 ヘッダには、自身のMACアドレス (MACA) ととも に、送信先端末に伝送する際に最初に通過するルータR T1のMACアドレス (MACC) が宛先MACアドレ スとして規定される。また、IPヘッダには、自身のI Pアドレス(IPA)とともに、送信先端末のIPアド レス(IPB)が規定される。

【0009】端末TL1によりネットワーク上にフレー ムが送出されると、まずルータRT1においてそのフレ ームが受領される。とのルータRT1は、受領されたフ レームから I P へッダとMAC へッダとを抽出する。さ 20 らにルータRT1は、IPヘッダから発信元が端末TL 1(IPA)であり、送信先がIPBのIPアドレスを もつ端末であることを確認すると、MACヘッダについ てつぎのMACアドレスを中継装置100のMACDへ 書き換える。このようにして、ルータRT1は、MAC ヘッダが更新されたフレームをバックボーンである中継 装置100へ伝送する。

【0010】MACヘッダの書き換え動作は、続く中継 装置100, ルータRT2でも同様に実施される。 すな わち、中継装置100では、MACアドレスがMACD 30 【0016】ATMスイッチ301は、ルータ303、 からMACEへ書き換えられ、ルータRT2では、MA CアドレスがMACEからMACBへ書き換えられる。 このように、ルータを介してのデータ伝送では、ルータ を通過する度にMACへッダの更新が行われる。

【0011】 このネットワーク中継システムにおいて、 中継装置100には各階から発生する大量のトラヒック (通信量)が集中することから、大容量かつ高速性を有 する中継装置を選択する必要がある。

【0012】そこで、複数のルータを相互に接続可能な 大容量の中継装置としては、上述した中継装置100 (ルータ)の他に、スイッチングハブとルータとの組み 合わせやATM (Asynchronous Tran sfer Mode)スイッチとルータとの組み合わせ が挙げられる。図33はスイッチングハブとルータとの 組み合わせで構成される中継装置を概略的に示すブロッ ク図であり、図34はATMスイッチとルータとの組み 合わせで構成される中継装置を概略的に示すブロック図 である。

【0013】図33に示した中継装置200は、ルータ 201とスイッチングハブ202とを接続させた構成で 50 【0018】また、中継装置300のようにATMスイ

ある。スイッチングハブ202は、伝送路a,b,c間 や伝送路は、e、f間でブリッジングを行うとともに、 伝送路a, b, cと伝送路d, e, f間でスイッチング を行う。このスイッチングハブ202は、OSI(Op en Systems Interconnectio n) レイヤに当てはめるとレイヤ2の中継を行う。すな わち、スイッチングハブ202は、経路の選択をMAC アドレスにより行うことで、LAN上を流れるフレーム を透過的に中継する。

【0014】また、ルータ201は、スイッチングハブ 202からフレームを受け取り、MACアドレス、TT L(Time to Live), チェックサムなどの データを書き換えた後に再びスイッチングハブ202に 戻す(例えば、MACアドレスをMACXからMACY に書き換えるなど)。このルータ201は、OSIレイ ヤに当てはめるとレイヤ3の中継を行う。すなわち、ル ータ201は、経路の選択をIPアドレスにより行うと とで、LAN上を流れるフレームを受信し、そのフレー ムを書き換えてから、別のLANに中継する。

【0015】また、図34に示した中継装置300は、 ATMスイッチ301にサーバ302とルータ303、 305とを接続させた構成である。図34において、A TMスイッチ301の入力側に位置するルータ303 は、内蔵されたATMボード304によりフレームをセ ルと呼ばれる固定長の短いデータ単位に分割してATM スイッチ301への伝送を行う。一方、ATMスイッチ 301の出力側に位置するルータ305は、内蔵された ATMボード306によりセルをフレームに戻してから 伝送を行う。

305間を流れるセルに基づいてOSIレイヤに当ては、 めるとレイヤ1の中継を行う。このATMスイッチ30 1は、宛先情報が記憶されているサーバ302の支援を 受けて宛先ルータ(経路)を選択する。すなわち、AT Mスイッチ301では、一意に割り振られたATM特有 の識別子により経路選択が行われる。この例では、宛先 ルータはルータ305となっている。

[0017]

【発明が解決しようとする課題】上述したように従来例 40 によるネットワーク中継システムでは、中継装置200 のようにスイッチングハブ202のところでフレームを 透過的に通すことができても、ルータ201の通過によ りフレームの書き換えが行われるので、機能的にはレイ ヤ3までカバーされることで満足できても、全体として の処理速度の低下を避けることはできなかった。それゆ え、高速性が要求されるバックボーンの中継装置として の性能が低いという問題があった。この問題を回避する には、大幅なコストアップが強いられることから、実現 性は困難であった。

ッチ301の範囲で透過性を得るようにしても、ATM スイッチ301に接続されたルータ303、305などがフレームとセルとの間での変換処理を担うことから、インタフェース当たりのコストアップを避けることはできなかった。それゆえ、中継装置300においては、負荷をATMスイッチ301向周辺に分散してそのATM スイッチ301自身の負荷を軽減させたシステム構成に過ぎないことから、システム全体では割高であるという問題があった。

【0019】この発明は、上述した従来例による問題を 10 解消するため、従来のOS I レイヤに当てはめた中継技法にとらわれることなく、装置全体のコストパフォーマンスを実現することが可能な中継装置を得ることを第1 の目的とする。

【0020】また、この発明は、上述した従来例による問題を解消するため、上述した第1の目的を達成できる中継装置を適用して、システム全体のコストパフォーマンスを実現することが可能なネットワーク中継システムを得ることを第2の目的とする。

【0021】また、この発明は、上述した従来例による 20 問題を解消するため、従来のOSIレイヤに当てはめた中継技法にとらわれることなく、装置全体のコストバフォーマンスを実現できるようにバックボーンとしての中継を行うことが可能な中継方法を得ることを第3の目的とする。

[0022]

【課題を解決するための手段】上述した課題を解決し、第1の目的を達成するため、請求項1の発明に係る中継装置は、宛先情報を含んだフレームを用いて通信を行う複数のネットワークを接続し、複数のネットワーク間の 30フレーム伝送を中継する中継装置において、当該中継装置と接続されたネットワーク上のフレーム伝送相手の宛先情報に対応させて経路情報を記憶する経路記憶手段と、各ネットワークからフレームを受信した際に、経路記憶手段に記憶されている経路情報の中から受信されたフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情報を選択する経路選択手段と、経路選択手段により選択された経路情報に基づいて受信されたフレームを中継送信する中継送信手段と、を備えたことを特徴とする。

【0023】この請求項1の発明によれば、共通のフレーム形式で構成され、かつ宛先情報を含んだフレームの伝送を複数のネットワーク間で中継する場合、記憶中の経路情報の中から各ネットワークから受信されたフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情報を選択し、その経路情報に基づいて受信されたフレームをそのまま中継送信するようにしたので、フレームはフレーム全体を書き換えることなく透過的に中継され、かつ宛先を確認するだけで経路が確定することから、従来のOS1レイヤに当てはめた中継技法にとらわれることなく、装置全体のコストパフォーマンスを実現することが可能であ

る。 【0024】また、請求項2の発明に係る中継装置は、 1または複数の周辺機器、および宛先情報を含んだフレームを用いて通信を行う複数のネットワークを接続し、 前記1または複数の周辺機器を含めて前記複数のネット ワーク間のフレーム伝送を中継する中継装置において、 前記各ネットワーク上の宛先情報に対応させて経路情報 を記憶する経路記憶手段と、前記1または複数の周辺機

器および前記複数のネットワークのうちから中継装置間および中継装置と周辺機器間で授受される制御情報を含むフレームを受信した際に、前記受信されたフレームから制御情報を識別し、前記識別された制御情報に基づいて前記経路記憶手段の記憶内容を構築する構築手段と、並記経路記憶手段の記憶内容を構築する構築手段と、並記経路記憶手段の記憶力を表

前記経路記憶手段に記憶されている経路情報の中から前 記受信された宛先情報を含んだフレームに含まれる宛先 情報に対応する経路情報を選択する経路選択手段と、前 記経路選択手段により選択された経路情報に基づいて前 記受信された宛先情報を含んだフレームをそのまま中継 送信する中継送信手段と、を備えたことを特徴とする。 【0025】この請求項2の発明によれば、共通のフレ

ーム形式で構成され、かつ宛先情報を含んだフレームの

伝送を複数のネットワーク間で中継する場合、各周辺機器および各ネットワークのうちから受信されたフレームに基づいて中継装置間および中継装置と周辺機器間で授受される制御情報を識別し、その制御情報に基づいて各ネットワーク上の宛先情報と経路情報との対応を構築して記憶するとともに、記憶中の経路情報の中から各ネットワークから受信されたフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情報を選択し、その経路情報に基づいて受信されたフレームをそのまま中継送信するようにしたので、性能劣化を起こすことなくフレームを透過的に中継しつつ、そのフレームからルーティングのための情報を取り込むことができ、これによって、ルーティングのための情報を容易に構築することが可能である。

【0026】また、請求項3の発明に係る中継装置は、宛先情報を含んだフレームを用いて通信を行う複数のネットワークを接続し、複数のネットワーク間のフレーム 伝送を中継する中継装置において、各ネットワーク上の 宛先情報に対応させて経路情報を記憶する経路記憶手段 と、各ネットワークからルーティングプロトコルを含む フレームを受信した際に、受信されたフレームからルーティングプロトコルを識別し、識別されたルーティングプロトコルを基別し、識別されたルーティングプロトコルに基づいて経路記憶手段の記憶内容を構築する構築手段と、経路記憶手段に記憶されている経路情報の中から受信された宛先情報を含んだフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情報を選択する経路選択手段と、経路選択すれた経路情報に基づいて 受信された宛先情報を含んだフレームをそのまま中継送信手段と、を備えたことを特徴とする。

【0027】この請求項3の発明によれば、共通のフレ

加動作に応じて一定時間を計測する計測手段と、前記計 測手段の計測により前記―定時間が経過する前に前記経 路情報に従って前記周辺機器からARPを含むフレーム が受信された場合に前記計測手段による計測を中止し、

一方、前記計測手段の計測により前記一定時間が経過し た場合に前記経路記憶手段から前記追加手段による追加 内容を削除する追加削除手段とを有したことを特徴とす る。

【0031】この請求項5の発明によれば、受信された ARPを含むフレームの送信元IPアドレスに関連する 経路情報を追加した後、一定時間が経過する前にその経 路情報に従って周辺機器からARPを含むフレームが受 信された場合にその計測を中止し、一方、一定時間が経 過した場合に追加内容を削除するようにしたので、未登 録の周辺機器についての新規登録をARPに従って行う ことができ、これによって、ARPフレームによるホス ト経路の自動取得および自動更新を実現することが可能

【0032】また、請求項6の発明に係る中継装置は、 請求項5の発明において、前記複数のネットワークには 自中継装置と同等の他の中継装置が1または複数含まれ ており、前記構築手段は、前記追加手段の追加結果およ び前記追加削除手段による削除内容を前記他の中継装置 へ通知することを特徴とする。

【0033】この請求項6の発明によれば、新規に追加 された経路情報について追加や削除を自中継装置と同機 能をもつ他の中継装置にも通知するようにしたので、共 有する通信経路上での記憶内容を確実かつ迅速に統一す ることが可能である。

【0034】また、請求項7の発明に係る中継装置は、 請求項5または6の発明において、前記構築手段は、前 記計測手段による計測時間が前記一定時間に達する前に 前記1または複数の周辺機器に対してARPを含むリク エストタイプのフレームを送出することを特徴とする。 【0035】との請求項7の発明によれば、計測時間が 一定時間に達する前に1または複数の周辺機器に対して ARPを含むリクエストタイプのフレームを送出するよ うにしたので、新規追加の経路情報を削除する前に積極 的に周辺機器に対してARPを含むフレームを要求する ことができ、これによって、本来追加しておくべき経路 情報の削除を未然に防止することが可能である。

【0036】また、請求項8の発明に係る中継装置は、 請求項4~7のいずれか一つの発明において、前記複数 のネットワークには自中継装置と同等の他の中継装置が 1または複数含まれており、前記構築手段は、前記識別 された送信元IPアドレスに関連する経路情報が前記経 路記憶手段に記憶されていた場合に前記経路情報に基づ く自中継装置と前記周辺機器との接続関係の変化に応じ て前記経路記憶手段の記憶内容を更新するとともに、そ 経路記憶手段に追加する追加手段と、前記追加手段の追 50 の更新内容を前記他の中継装置へ通知することを特徴と

ーム形式で構成され、かつ宛先情報を含んだフレームの 伝送を複数のネットワーク間で中継する場合、各ネット ワークから受信されたフレームに基づいてルーティング プロトコルを識別し、そのルーティングプロトコルに基 づいて各ネットワーク上の宛先情報と経路情報との対応 を構築して記憶するとともに、記憶中の経路情報の中か ら各ネットワークから受信されたフレームに含まれる宛 先情報に対応する経路情報を選択し、その経路情報に基 づいて受信されたフレームをそのまま中継送信するよう にしたので、性能劣化を起こすことなくフレームを透過 10 的に中継しつつ、そのフレームからルーティングのため の情報を取り込むことができ、これによって、ルーティ ングのための情報を容易に構築することが可能である。 【0028】また、請求項4の発明に係る中継装置は、 1または複数の周辺機器、および宛先情報を含んだフレ ームを用いて通信を行う複数のネットワークを接続し、 前記1または複数の周辺機器を含めて前記複数のネット ワーク間のフレーム伝送を中継する中継装置において、 前記各ネットワーク上の宛先情報に対応させて経路情報 を記憶する経路記憶手段と、前記1または複数の周辺機 20 器からARPを含むフレームを受信した際に、前記受信 されたフレームから周辺機器の送信元IPアドレスを識 別し、前記識別された周辺機器の送信元IPアドレスに 基づいて前記経路記憶手段の記憶内容を構築する構築手 段と、前記経路記憶手段に記憶されている経路情報の中 から前記受信された宛先情報を含んだフレームに含まれ る宛先情報に対応する経路情報を選択する経路選択手段 と、前記経路選択手段により選択された経路情報に基づ いて前記受信された宛先情報を含んだフレームをそのま ま中継送信する中継送信手段と、を備えたことを特徴と 30

【0029】この請求項4の発明によれば、共通のフレ ーム形式で構成され、かつ宛先情報を含んだフレームの 伝送を複数のネットワーク間で中継する場合、周辺機器 から受信されたフレームに基づいて周辺機器の送信元Ⅰ Pアドレスを識別し、その送信元IPアドレスに基づい て各ネットワーク上の宛先情報と経路情報との対応を構 築して記憶するとともに、記憶中の経路情報の中から各 ネットワークから受信されたフレームに含まれる宛先情 報に対応する経路情報を選択し、その経路情報に基づい 40 て受信されたフレームをそのまま中継送信するようにし たので、性能劣化を起こすことなくフレームを透過的に 中継しつつ、そのフレームからルーティングのための情 報を取り込むことができ、これによって、ルーティング のための情報を容易に構築することが可能である。

【0030】また、請求項5の発明に係る中継装置は、 請求項4の発明において、前記構築手段は、前記識別さ れた送信元IPアドレスに関連する経路情報が前記経路 記憶手段に記憶されていない場合に前記経路情報を前記

(8)

する。

経路情報がすでに記憶されていた場合には自中継装置と 周辺機器との接続関係の変化に応じて記憶内容を更新す るとともに、その更新内容を自中継装置と同等の他の中 継装置へ通知するようにしたので、例えば周辺機器が他 の中継装置の直下となれば自中継装置の管理下から外れ ることからその経路情報を記憶内容から削除すればよ く、あるいは、自中継装置において接続位置(ボート位 10 置)が変更されたのであれば経路情報を変更すれば済 み、これにより、ARPフレームによるホスト経路の自 動取得および自動更新を実現することが可能である。 【0038】また、請求項9の発明に係る中継装置は、 宛先情報を含んだフレームを用いて通信を行う複数のネ ットワークを接続し、複数のネットワーク間のフレーム 伝送を中継する中継装置において、フレームの宛先を制 御するスイッチエンジンと、各ネットワーク上の宛先情 報とその宛先情報で示される宛先の経路を示す経路情報 とを対応付けて記憶した第1テーブルを有し、第1テー 20 ブルを用いてスイッチエンジンから宛先情報を受け取 り、その宛先情報に対応する経路情報をスイッチエンジ ンへ供給するプロセッシングユニットと、各ネットワー ク上の宛先情報とその宛先情報で示される宛先の経路を 示す経路情報とを対応付けて記憶した第2テーブルを有 するマネージメントユニットと、を備え、スイッチエン ジンは、各ネットワークからフレームを受信した際に、 受信されたフレームから宛先情報を抽出する抽出手段 と、第1テーブルに記憶されている経路情報の中から抽 出手段により抽出された宛先情報に対応する経路情報を 検索する第1検索手段と、第1検索手段により経路情報 が得られた場合にその経路情報に基づいて受信されたフ レームをそのまま中継送信する中継送信手段と、を有 し、マネージメントユニットは、第1検索手段により経 路情報が得られなかった場合にプロセッシングユニット の要求に応じて第2テーブルに記憶されている経路情報 の中から抽出手段により抽出された宛先情報に対応する 経路情報を検索する第2検索手段と、第2検索手段によ り経路情報が得られた場合にその経路情報と抽出手段に より抽出された宛先情報とを対応付けてプロセッシング 40 ユニットの第1テーブルに登録する登録手段と、を有し たことを特徴とする。

13

【0037】との請求項8の発明によれば、受信された

ARPを含むフレームの送信元IPアドレスに関連する

【0039】この請求項9の発明によれば、スイッチエンジンにおいて、各ネットワークから共通のフレーム形式で構成され、かつ宛先情報を含んだフレームを受信した際に、プロセッシングユニット内の第1テーブルからフレーム中の宛先情報に対応する経路情報を検索し、その経路情報が得られた場合にその経路情報に基づいて受信されたフレームをそのまま中継送信し、マネージメントユニットにおいて、スイッチエンジンでの検索で経路50

情報が得られなかった場合に自ユニット内の第2テーブルで同検索を行い、この検索で経路情報が得られた場合にその経路情報と検索に用いた宛先情報とを対応付けてプロセッシングユニットの第1テーブルに登録するようにしたので、第1テーブルを用いた検索の段階で所要の経路情報が得られると、マネージメントユニットを動作させずに中継を完了させることができ、これによって、中継動作が高速化されることから、装置全体のコストバフォーマンスを一層向上することが可能である。

【0040】また、請求項10の発明に係る中継装置は、請求項9記載の発明において、スイッチエンジンは、各ネットワークからルーティングプロトコルを含むフレームを受信した際に、受信されたフレームからルーティングプロトコルを識別する識別手段と、マネージメントユニットは、スイッチエンジンにより識別されたルーティングプロトコルに基づいて第2テーブルを構築する構築手段とを有することを特徴とする。

【0041】この請求項10の発明によれば、スイッチエンジンにおいて、各ネットワークからルーティングプロトコルを含むフレームを受信した際に、受信されたフレームからルーティングプロトコルを識別し、マネージメントユニットにおいて、スイッチエンジンにより識別されたルーティングプロトコルに基づいて第2テーブルを構築するようにしたので、第1テーブルはスイッチエンジンによる最初の経路検索専用となって、プロセッシングユニットの負荷は極力軽減され、これによって、フレームの透過的な中継を遅延させることがなくることから、装置全体のコストパフォーマンスを一層向上することが可能である。

【0042】また、請求項11の発明に係る中継装置は、請求項9記載の発明において、前記中継装置は1または複数の周辺機器を接続しており、前記スイッチエンジンは、前記周辺機器からARPを含む前記フレームを受信した際に、前記受信されたフレームから周辺機器の送信元IPアドレスを識別する識別手段と、前記マネージメントユニットは、前記スイッチエンジンにより識別された周辺機器の送信元IPアドレスに基づいて前記第2テーブルを構築する構築手段とを有することを特徴とする。

【0043】との請求項11の発明によれば、スイッチエンジンにおいて、中継装置に接続された周辺機器からARPを含むフレームを受信した際に、受信されたフレームから周辺機器の送信元IPアドレスを識別し、マネージメントユニットにおいて、スイッチエンジンにより識別された送信元IPアドレスに基づいて第2テーブルを構築するようにしたので、第1テーブルはスイッチエンジンによる最初の経路検索専用となって、プロセッシングユニットの負荷は極力軽減され、これによって、フレームの透過的な中継を遅延させることがなくることから、装置全体のコストパフォーマンスを一層向上するこ

とが可能である。

【0044】また、第2の目的を達成するため、請求項 12の発明に係るネットワーク中継システムは、宛先情 報を含んだフレームを用いて通信を行う複数のネットワ ークと、複数のネットワークを接続し、複数のネットワ ーク間のフレーム伝送を中継する1または複数の中継装 置と、を備え、中継装置は、当該中継装置と接続された ネットワーク上のフレーム伝送相手の宛先情報に対応さ せて経路情報を記憶する経路記憶手段と、各ネットワー クからフレームを受信した際に、経路記憶手段に記憶さ 10 れている経路情報の中から受信されたフレームに含まれ る宛先情報に対応する経路情報を選択する経路選択手段 と、経路選択手段により選択された経路情報に基づいて 受信されたフレームを中継送信する中継送信手段と、を 有したことを特徴とする。

【0045】との請求項12の発明によれば、共通のフ レーム形式で構成され、かつ宛先情報を含んだフレーム の伝送を複数のネットワーク間で中継する場合、複数の ネットワークを接続させた1または複数の中継装置にお いて、記憶中の経路情報の中から各ネットワークから受 20 信されたフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情 報を選択し、その経路情報に基づいて受信されたフレー ムをそのまま中継送信するようにしたので、中継装置を 通るフレームはフレーム全体を書き換えることなく透過 的に中継され、かつ宛先を確認するだけで経路が確定す ることから、従来のOSIレイヤに当てはめた中継技法 にとらわれることなく、システム全体のコストパフォー マンスを実現することが可能である。

【0046】また、請求項13の発明に係るネットワー 通信を行う複数のネットワークと、複数のネットワーク を接続し、複数のネットワーク間のフレーム伝送を中継 する1または複数の中継装置と、を備え、中継装置は、 各ネットワーク上の宛先情報に対応させて経路情報を記 憶する経路記憶手段と、各ネットワークからルーティン グプロトコルを含むフレームを受信した際に、受信され たフレームからルーティングプロトコルを識別し、識別 されたルーティングプロトコルに基づいて経路記憶手段 の記憶内容を構築するテーブル構築手段と、経路記憶手 段に記憶されている経路情報の中から受信された宛先情 40 報を含んだフレームに含まれる宛先情報に対応する経路 情報を選択する経路選択手段と、複数のネットワークの 内で経路選択手段により選択された経路情報に基づいて 受信された宛先情報を含んだフレームをそのまま中継送 信する中継送信手段と、を有したことを特徴とする。

【0047】との請求項13の発明によれば、共通のフ レーム形式で構成され、かつ宛先情報を含んだフレーム の伝送を複数のネットワーク間で中継する場合、中継装 置において、各ネットワークから受信されたフレームに

ィングプロトコルに基づいて各ネットワーク上の宛先情 報と経路情報との対応を構築して記憶するとともに、記 憶中の経路情報の中から各ネットワークから受信された フレームに含まれる宛先情報に対応する経路情報を選択 し、その経路情報に基づいて受信されたフレームをその まま中継送信するようにしたので、性能劣化を起こすと となくフレームを透過的に中継しつつ、そのフレームか らルーティングのための情報を取り込むことができ、こ れによって、システム内のルーティングのための情報を 中継装置に容易に構築することが可能である。

【0048】また、請求項14の発明に係るネットワー ク中継システムは、請求項12または13に記載の発明 において、テーブル構築手段は、受信されたフレームか ら識別されたルーティングプロトコルが他の中継装置か ら自発的に各ネットワークに送出されたルーティングブ ロトコルであった場合、受信されたフレームに含まれる ルーティングプロトコルに基づいて経路記憶手段の記憶 内容を構築することを特徴とする。

【0049】この請求項14の発明によれば、中継送信 の際に、受信されたフレームから他の中継装置が自発的 に送出したルーティングプロトコルが識別された場合に は、その受信されたフレームを取り込み、新たな宛先情 報を生成し、その生成された宛先情報を他の中継装置に 向けて自発的に送出する。これにより、中継装置間でル ーティングプロトコルを中継しながらシステム内のルー ティングのための情報を容易に構築することが可能であ る。

【0050】また、請求項15の発明に係るネットワー ク中継システムは、宛先情報を含んだフレームを用いて ク中継システムは、宛先情報を含んだフレームを用いて 30 通信を行う複数のネットワークと、1または複数の周辺 機器および前記複数のネットワークを接続し、前記1ま たは複数の周辺機器を含めて前記複数のネットワーク間 のフレーム伝送を中継する1または複数の中継装置と、 を備え、前記中継装置は、前記各ネットワーク上の宛先 情報に対応させて経路情報を記憶する経路記憶手段と、 前記周辺機器からARPを含む前記フレームを受信した 際に、前記受信されたフレームから周辺機器の送信元Ⅰ Pアドレスを識別し、前記識別された周辺機器の送信元 IPアドレスに基づいて前記経路記憶手段の記憶内容を 構築するテーブル構築手段と、前記経路記憶手段に記憶 されている経路情報の中から前記受信された宛先情報を 含んだフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情報 を選択する経路選択手段と、前記複数のネットワークの 内で前記経路選択手段により選択された経路情報に基づ いて前記受信された宛先情報を含んだフレームをそのま ま中継送信する中継送信手段と、を有したことを特徴と する。

【0051】この請求項15の発明によれば、共通のフ レーム形式で構成され、かつ宛先情報を含んだフレーム 基づいてルーティングプロトコルを識別し、そのルーテ 50 の伝送を複数のネットワーク間で中継する場合、中継装 置において、接続された周辺機器から受信されたフレー ムに基づいて周辺機器の送信元IPアドレスを識別し、 その送信元IPアドレスに基づいて各ネットワーク上の 宛先情報と経路情報との対応を構築して記憶するととも に、記憶中の経路情報の中から各ネットワークから受信 されたフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情報 を選択し、その経路情報に基づいて受信されたフレーム をそのまま中継送信するようにしたので、性能劣化を起 こすことなくフレームを透過的に中継しつつ、そのフレ ームからルーティングのための情報を取り込むことがで 10 き、これによって、システム内のルーティングのための 情報を中継装置に容易に構築することが可能である。

【0052】また、第3の目的を達成するため、請求項 16の発明に係る中継方法は、宛先情報を含んだフレー ムを用いて通信を行う複数のネットワークを接続し、複 数のネットワーク間のフレーム伝送を中継する中継方法 において、各ネットワークからフレームを受信した際 に、受信されたフレームから宛先情報を抽出する第1工 程と、各ネットワーク上の宛先情報とその宛先情報で示 される宛先の経路を示す経路情報とを対応付けて記憶し た第1テーブルを用いて、第1テーブルに記憶されてい る経路情報の中から第1工程により抽出された宛先情報 に対応する経路情報を検索する第2工程と、第2工程に より経路情報が得られた場合にその経路情報に基づいて 受信されたフレームをそのまま中継送信する第3工程 と、第1テーブルとは別に設けられ、各ネットワーク上 の宛先情報とその宛先情報で示される宛先の経路を示す 経路情報とを対応付けて記憶した第2テーブルを用い て、第2工程により経路情報が得られなかった場合に第 2テーブルに記憶されている経路情報の中から第1工程 30 により抽出された宛先情報に対応する経路情報を検索す る第4工程と、第4工程により経路情報が得られた場合 にその経路情報と第1工程により抽出された宛先情報と を対応付けて第1テーブルに登録する第5工程と、を含 んだことを特徴とする。

【0053】との請求項16の発明によれば、各ネット ワークから共通のフレーム形式で構成され、かつ宛先情 報を含んだフレームを受信した際に、第1テーブルから フレーム中の宛先情報に対応する経路情報を検索し、そ の経路情報が得られた場合にその経路情報に基づいて受 40 信されたフレームをそのまま中継送信し、一方、その経 路情報が得られなかった場合に第2テーブルで同検索を 行い、この検索で経路情報が得られた場合にその経路情 報と検索に用いた宛先情報とを対応付けて第1テーブル に登録する工程にしたので、第1テーブルを用いた検索 の段階で所要の経路情報が得られると、その段階で中継 を完了させることができ、これによって、中継動作が高 速化されることから、従来のOSIレイヤに当てはめた 中継技法にとらわれることなく、装置全体のコストパフ ォーマンスを実現できるようにバックボーンとしての中 50

継を行うことが可能である。 [0054]

【発明の実施の形態】以下に添付図面を参照して、との

発明に係る中継装置、ネットワーク中継システムおよび 中継方法の好適な実施の形態を詳細に説明する。 【0055】(実施の形態1)まず、この発明の実施の

形態1による基本原理について説明する。図1はこの発 明の実施の形態1による中継装置を機能的に示す機能ブ ロック図である。図1に示した中継装置1は、伝送路制 御部2、プロトコル識別部3、経路選択部4、第1経路 記憶部5、第2経路記憶部6、ルーティングプロトコル 制御部7、伝送路制御部8などで構成される。なお、こ のネットワーク中継システムで使用されるフレームのフ ・ ォーマットは、前述した図32のフォーマットに従うも のとする。

【0056】伝送路制御部2,8は、図示せぬ複数のL AN(周辺ルータ、同機能を有する他の中継装置、自装 置配下など)に接続され、一方の伝送路制御部2は各し AN上のフレームを受信し、他方の伝送路制御部8は経 路選択部4で選択された経路をもつLAN上へフレーム を送信する。

【0057】プロトコル識別部3は、伝送路制御部2を 通じて受信されたフレームを識別して、そのタイプがル ーティングプロトコル (例えば、RIP (Routin gInformation Protocol), OS PF (Open Shortest Path Fir s t) など) か、それとも通常のデータ (中継対象フレ ーム)であるかを判断する。このプロトコル識別部3 は、受信フレームに基づいてルーティングプロトコルを 識別すると、受信フレームをルーティングプロトコル制 御部7と経路選択部4との両方に送出し、一方、通常の データを識別すると、受信フレームを経路選択部4だけ に送出する。なお、受信フレームがルーティングプロト コルであった場合には、フレーム中にルーティング情報 が含まれる。

【0058】経路選択部4は、受信フレームから IPへ ッダを抽出して、レイヤ3の宛先情報すなわち1Pアド レスをキーにして第1経路記憶部5を検索するととも に、その検索で得られた経路情報すなわち出力ポートを 受け取りその出力ポートに対応する伝送路(伝送路制御 部8)に対して受信フレームをそのまま送出する。

【0059】第1経路記憶部5は、各LAN上の宛先を 示すレイヤ3の I Pアドレスと出力方路を示す出力ポー トとを対応付けて記憶したルーティングテーブルであっ り、IPアドレスの入力に対して出力ポートを出力す る。第2経路記憶部6は、上記第1経路記憶部5と同様 に、各LAN上の宛先を示すレイヤ3のIPアドレスと 出力方路を示す出力ボートとを対応付けて記憶したルー ティングテーブルであり、第1経路記憶部5で1Pアド レスに対応する出力ポートが得られなかった場合に利用 される。

【0060】ルーティングプロトコル制御部7は、受信 フレームを調べ、そこからルーティング情報を抽出し て、そのルーティング情報に基づいて上記第2経路記憶 部6の1Pレイヤと出力ポートとの対応関係を構築(新 規,変更など)する。

19

【0061】つぎに、図1に示した機能ブロックを参照 して動作について説明する。図2は実施の形態1による ネットワーク中継システムにおいてフレームの流れを説 明する図である。ここでは、図31に示したネットワー 10 ク中継システムの接続状態で、中継装置100に替わり 中継装置1を設置した場合を例に挙げる。したがって、 中継装置1には、図2に示した如く、説明上、ルータR T1、RT2が接続される。

【0062】受信フレームが通常のデータ(中継対象フ レーム)であった場合について説明する。中継装置1を 中継して通常のデータ(中継対象フレーム)がルータR T1からルータRT2へ伝送される場合には、ルータR **T1から送出されたフレームは、まず、中継装置 1 によ** って受信される。この中継装置1において、受信フレー ムが通常のデータであることから、プロトコル識別部3 により受信フレームが通常のデータであることが判明す る。この場合には、経路選択部4により受信フレーム中 のIPアドレスをキーにして、第1段階のルーティング テーブル、すなわち第1経路記憶部5が検索される。

【0063】経路選択部4では、その検索の結果、1P アドレスに対応する出力ポートの登録が認められると、 その出力ポートに応じた伝送路(ルータRT2のLA N)で受信フレームを伝送できるように、受信フレーム が伝送路制御部8を通じてルータRT2へ送出される。 その際、図2に示したように、ルータRT1から送出さ れた通常のデータは、中継装置1を透過的に中継される ことでルータRT2へ伝送される。

【0064】なお、第1経路記憶部5の検索で目的とす る出力ポートが得られたかった場合には、さらに第2段 階として第2経路記憶部6の検索で1Pアドレスに対応 する出力ポートを取得することになる。このとき、第1 経路記憶部5により取得できなかった IPアドレスとこ れに対応する出力ポートとの関係は、第1経路記憶部5 に不足したルーティング情報となることから、第1経路 40 記憶部5に新たに登録される。

【0065】続いて、受信フレームが既存装置 (ルー タ、端末などの周辺機器など)が送出したルーティング プロトコルであった場合について説明する。中継装置! を中継してルーティングプロトコル(ルーティング情 報)がルータRT1からルータRT2へ伝送される場合 には、上述した通常のデータと同様に、ルータRT1か ら送出されたフレームは、まず、中継装置1によって受 信される。この中継装置1において、受信フレームがル 部3によりフレーム中のタイプ値から受信フレームがル ーティングプロトコルであることが判明する。

【0066】この場合には、受信フレームはプロトコル 識別部3を通じてルーティングプロトコル制御部7と経 路選択部4との両方に出力される。経路選択部4に出力 された受信フレームは、前述した通常のデータによる中 継動作とは異なり、受信した経路を除くすべての送出経 路に送出されるため、ルータRT2へ送出される。一 方、受信フレームがルーティングプロトコル制御部7へ 送られると、そのルーティングプロトコル制御部7の制 御により、図2に示したように、受信フレーム中のルー ティングプロトコルから第2経路記憶部6のルーティン グテーブルがコピーによって構築 (新規,変更など) さ れる。

【0067】また、ルーティングプロトコル制御部7 は、第2経路記憶部6にテーブル上の変更が生じた場合 に、第1経路記憶部5との登録内容の対応をとるため、 その変更部位に相当する登録内容を第1経路記憶部5の ルーティングテーブルから削除する。このようにして、 20 第2経路記憶部6の登録内容を即座に第1経路記憶部5 に反映することができる。ここでの反映は、第2経路記 憶部6で変更済みの古い登録内容を第1経路記憶部5に 残さないという意味である。

【0068】 このように、ルーティングプロトコル (ル ーティング情報)を単に透過的に中継するだけでなく、 中継時に中継装置1自身でそのルーティングプロトコル を獲得(コピー)してルーティングテーブルを構築する ことは、透過的にフレームを中継できる既存のスイッチ ングハブにもない機能である。これに対して、既存のル 30 ータは中継時にルーティングプロトコルからルーティン グテーブルの構築を行うが、透過的にフレームを中継す る機能がないことから、性能の面で低下は避けられな 67

【0069】続いて、受信フレームが中継装置1と同様 の構成および機能を備えた中継装置から送出されたルー ティングプロトコルであった場合について説明する。既 存装置が送出するルーティングプロトコルと、中継装置 1と同等の中継装置が送出するルーティングプロトコル とを識別する方法として、例えば、つぎの(1), (2) が考えられる。

【0070】(1) プロトコル番号(例えば、IPの場 合、UDP (User Datagram Proto col)のポート番号など)を通常のルーティングプロ トコルとは別の番号にしておけばよい。

【0071】(2)中継装置1に相当する全中継装置の レイヤ3の宛先情報(例えば I Pアドレス)を全て設定 により知っておき、これら宛先情報を送信元とするフレ ームならば、中継装置1に相当する中継装置からのルー ティングプロトコルとしてルーティングテーブルの構築 ーティングプロトコルであることから、プロトコル識別 50 を行い、この場合にはフレームの書き換えを行ってつぎ の中継装置へ転送する。この書き換えを行う点について は、既存のルータと同様の処理手順となる。

21

【0072】続いて、従来のスイッチングハブと本発明 の中継装置1との間でIPマルチキャストについて比較 する。図3はIPマルチキャストフレームを中継する際 のボート送出例を示し、同図(a)は従来例の説明図で あり、同図(b)は実施の形態1の説明図である。

【0073】従来におけるスイッチングハブでは、受信 されたIPマルチキャストフレーム中のMACアドレス がブロードキャストとなるため、その出力は全ポート (一例として5つ) に同時送出される(図3(a)参 照)。これに対して、上述した中継装置1では、受信さ れたIPマルチキャストフレーム中のIPアドレスによ り出力ポートが選択されるため、その出力は所要のマル チキャストグループ (一例として5つの内の3つの出力 ボート)にだけ送出される(図3(b)参照)。

【0074】さらに、従来のルータと本発明の中継装置 1との間で中継原理について比較する。 図4はフレーム の中継原理を示し、同図(a)は従来例の説明図であ り、同図(b)は実施の形態1の説明図である。

【0075】従来のルータでは、受信フレーム中の1P ヘッダにより経路を選択してフレーム送出するまでに、 受信フレームに基づいてMACアドレスの書き換え、T TL減算、チェックサム書き換えなどの処理が実行され るため、遅延が発生して中継の高速化を阻むことになる (図4(a)参照)。これに対して、上述した中継装置 1では、受信フレーム中の I Pへッダにより経路を選択 すると、受信フレームはそのままフレーム送出されるの で、図4(a)に示したような遅延が生じることはな く、フレームを透過して高速に中継することができる (図4(b)参照)。

【0076】つぎに、この実施の形態1をハードウェア に即して説明する。図5は前述の中継装置1をハードウ ェア的に示すブロック図である。図5に示した中継装置 1は、例えば、パケットスイッチエンジン(以下にスイ ッチエンジンと称する) 11に、受信フレームを一時記 憶するメモリ12、ルーティングテーブルによる検索を ハードウェアレベルで実施するプロセッシングユニット 13、ルーティングテーブルによる検索をソフトウェア せた構成である。ここでは、イーサネットへの適用例を

【0077】スイッチエンジン11は、受信側の高速イ ーサネットインタフェースユニット(以下にFEIU (Fast Ethernet Interface Unit)と称する) 15、送出側のFEIU16、お よびパケットスイッチプロセッサ(以下にPSP(Pa cket Switch Processor)と称す る) 1.7%より構成される。

【0078】FEIU15,16は、イーサネットによ 50 態1による中継装置1と同等の機能を有する中継装置と

る複数のLANに接続され、それぞれ図1の機能ブロッ クにおいて伝送路制御部2,8に相当する機能を有して いる。PSP17は、FEIU15, 16、メモリ1 2、プロセッシングユニット13、およびマネージメン トユニット14に接続され、中継動作全体を制御する。 このPSP17は、図1の機能ブロックにおいてプロト コル識別部3,経路選択部4に相当する機能を有してい る。

【0079】このPSP17は、メモリ12に対する受 10 信フレームの書き込み/読み出し、プロセッシングユニ ット13の1Pキャッシュテーブル13a (第1段のル ーティングテーブルに相当する)を用いた経路情報の検 索、マネージメントユニット14との協動によるマネー ジメントユニット14内のルーティングテーブル19 (第2段のルーティングテーブルに相当する)の構築な どを制御する。

【0080】メモリ12は、スイッチエンジン11のP SP17の制御に従って受信データの書き込みや読み出 しを行う大容量の記憶ユニットである。プロセッシング 20 ユニット13は、受信フレームの宛先情報(JPアドレ ス)をキーとして経路情報を検索できるように構築され たIPキャッシュテーブル13aを有し、図1の機能ブ ロックにおいて第1経路記憶部5に相当する機能を有し ている。このプロセッシングユニット13は、PSP1 7の要求に従う I Pキャッシュテーブル 13 a の経路検 索で所要の経路情報が取得できなかった場合、マネージ メントユニット14に問い合わせ、ルーティングテーブ ル19にその所要の経路情報があれば、その経路情報と キーとなった宛先情報とを対応付けて登録する。

30 【0081】マネージメントユニット14はCPU18 と装置内に構築された更新自在のルーティングテーブル 19とを有し、CPU18、ルーティングテーブル19 はそれぞれ図1の機能ブロックにおいてルーティングブ ロトコル制御部7, 第2経路記憶部6に相当する機能を 有している。このマネージメントユニット14は、PS P17の要求に応じてCPU18の制御に従ってルーテ ィングテーブル19を構築(新規、変更など)したり、 プロセッシングユニット13の要求に応じて1Pキャッ シュテーブル13aに不足するルーティング情報を供給 レベルで実施するマネージメントユニット14を接続さ 40 する。なお、CPU18は、ルーティングテーブル19 の更新に従って削除、変更されるルーティング情報を1 Pキャッシュテーブル13aから削除する制御も兼ねて

> 【0082】つぎに、ルーティングテーブル19につい て説明する。図6はルーティングテーブル19のメモリ 構成の一例を示す図である。ルーティングテーブル19 は、図6に示したように、中継の際にコピーされるルー ティング情報すなわちRIP盗聴結果に基づいて構築さ れる外部ルーティングテーブル19Aと、この実施の形

の間でパケット交換されるルーティング情報すなわち内部RIPに基づいて構築される内部ルーティングテーブル19Bとにより構成される。

23

【0083】ここで、外部ルーティングテーブル19Aの自動構築について説明する。この外部ルーティングテーブル19Aは、周辺ルータにより送出されるRIPハケットの盗聴(ファーム機能)によって自動構築されるものである。図7は実施の形態1によるネットワーク中継システムにおいてIPスイッチング機能を概念的に説明する図、図8はネットワーク中継システムにおいてR10IPバケットの流れを説明する図、そして、図9はネットワーク中継システムにおいて外部ルーティングテーブル19Aの記憶内容の一例を示す図である。

【0084】図7に示したネットワーク中継システムは、中継装置1にこの中継装置1と同様の構成であり、かつ同様の機能を有する中継装置1のを接続したシステム構成を有している。中継装置1には、図31に示したトワーク上の全てのダネットワーク中継システムと同様の接続関係で構成されるネットワークが接続され、その代表としてサブネットSNB側のルータRT1の接続状態が示されている。また、中継装置10にも中継装置1と同様のネットワーク中継システムが接続され、その代表としてサブネットSNC側のルータRTCの接続状態が示されている。ないサブネットSNBには、端末TL1の接続状態が代表として示され、サブネットSNCには、端末TLCの特続状態が代表として示されている。ないどれてあるのかを半接続状態が代表として示されている。外部ルーティングテー

【0085】中継装置1には、ルータRT1側のボートに"W"、中継装置10側のボートに"X"がそれぞれ割り当てられている。また、各装置のIPアドレスについて、端末TL1から端末TLCへの伝送方向で説明すると、端末装置TL1には"B1"、ルータRT1には"B2"、"A1"、ルータRTCには"A2"、"C1"、端末TLCには"C2"がそれぞれ割り当てられている。さらに、各装置のMACアドレスについて、これも端末TL1から端末TLCへの伝送方向で説明すると、端末装置TL1には"M1"、ルータRT1には"M2"、"M3"、ルータRTCには"M4"、"M5"、端末TLCには"M6"がそれぞれ割り当てられている。

【0086】以上のシステムにおいて、サブネットSN 40 B側のルータRT1からサブネットSNC側のルータRT1からサブネットSNC側のルータRTCに向かってRIPが伝送される場合、図8に示した如く、ルータRT1から送出されるRIPパケットは、中継装置1、続く中継装置10を通る際に、完全透過されつつ、盗聴されることで、各中継装置1,10へコピー保存される。逆に、サブネットSNC側のルータRTCからサブネットSNB側のルータRT1に向かってRIPが伝送される場合も同様に、中継装置10,1においてRIPの完全透過および盗聴が行われる。

【0087】とこで、中継装置1,10においてR I P 50 同等の中継装置間でのみ授受される。この内部R I P R

の盗聴からルーティングテーブルへのコピーが行われた場合の構築例を挙げる。中継装置1の外部ルーティングテーブル19Aには、中継装置1のサブネットB側、サブネットC側で最も近い周辺ルータのIPアドレスが記憶される。すなわち、図9(a)に示した如く、サブネットSNB側に対してルータRT1のIPアドレス"A1"が記憶され、サブネットSNC側に対してルータRTCのIPアドレス"A2"が記憶される。

【0088】また、中継装置10の外部ルーティングテーブル19Aには、中継装置10のサブネットB側、サブネットC側で最も近い周辺ルータのIPアドレスが記憶される。すなわち、図9(b)に示した如く、サブネットSNB側に対してルータRT1のIPアドレス "A1" が記憶され、サブネットSNC側に対してルータRTCのIPアドレス "A2" が記憶される。

【0089】このように、周辺ルータにおいては、ネットワーク上の全ての宛先【Pサブネット(上記サブネットSNB、SNCなど)について、自分(周辺ルータ)から何ホップで到達できるかをRIPパケットにより宣言することができる。

【0090】また、中継装置1、10においては、RIPバケットを中継しつつ盗聴によってコピーを保持し、そのコピーをチェックすることで、ネットワーク上の全ての宛先IPサブネットについて、最も近い周辺ルータがどれであるのかを判断することができる。その結果を外部ルーティングテーブル19Aに反映させることで、ルーティングテーブルが自動構築される。

【0091】つぎに、内部ルーティングテーブル19日 の自動構築について説明する。この内部ルーティングテ ーブル19Bは、中継装置1と同等の機能を有する中継 装置間での内部RIPバケット交換 (ファーム機能) に よって自動構築されるものである。図10はネットワー ク中継システムにおいて内部RIPパケット交換機能を 概念的に説明する図、図11はネットワーク中継システ ムにおいて内部RIPバケットの流れを説明する図、図 12はネットワーク中継システムにおいて内部ルーティ ングテーブル19日の記憶内容の一例を示す図である。 【0092】内部ルーティングテーブル19Bの自動構 築では、図10に示したように、前述の図8に示したネ ットワーク中継システムにおいて、中継装置1,10に もそれぞれ I Pアドレス "A 3", "A 4" が割り当て られる。ただし、これら I Pアドレス "A 3", "A 4"は、周辺ルータからその実体を見ることができず、 中継装置1、10およびこれらと同様の構成および機能 を有した中継装置にだけ通用する内部通信用の情報であ

【0093】図10に示したネットワーク中継システムにおいて、例えば、中継装置1から中継装置10へ送出される内部RIPパケットは、図11に示したように、同等の中継装置間での4掲号される。この内部RIPパ

ケットに関して、図32に示したフレームフォーマット 中のタイプ値を通常のIPとは異なるように規定すれ ば、その内部RIPバケットが中継装置1.10などに 受信された時に、PSP17により 内部RIPである ことが識別される。

【0094】 ここで、中継装置1,10において内部R IPバケットからルーティングテーブルへのコピーが行 われた場合の構築例を挙げる。中継装置1の内部ルーテ ィングテーブル19Bには、中継装置1のサブネットB 側、サブネットC側で最も近い周辺ルータに対してそれ 10 ぞれ方路となるフレーム送出ポートの番号が記憶され る。すなわち、図12(a)に示した如く、周辺ルータ RT1のIPアドレスA1に対してフレーム送出ポート の番号"W"が記憶され、周辺ルータRTCの1Pアド レスA2に対してフレーム送出ポートの番号"X"が記 憶される。

【0095】また、中継装置10の内部ルーティングテ ーブル19日には、中継装置10のサブネットB側、サ ブネットC側で最も近い周辺ルータに対してそれぞれ方 わち、図12(b)に示した如く、周辺ルータRT1の IPアドレスA1に対してフレーム送出ポートの番号 "Y"が記憶され、周辺ルータRTCのIPアドレスA 2に対してフレーム送出ポートの番号 "Z" が記憶され る。

【0096】とのように、中継装置1、10およびこれ らに同等の中継装置においては、ネットワーク上の全て の周辺ルータについて、自分(中継装置)から何ホップ で到達できるかを内部RIPパケットにより宣言すると とができる。

【0097】また、中継装置1,10においては、中継 の際に、内部RIPバケットを受信することで、ネット ワーク上の全ての周辺ルータについて、最短経路がどち らであるのかを判断することができる。その結果を内部 ルーティングテーブル19Bに反映させることで、ルー ティングテーブルが自動構築される。

【0098】つぎに、ルーティングテーブル19の構築 方法について説明する。図13は実施の形態1によるル ーティングテーブル19の構築方法を概念的に説明する 図である。ルーティングテーブル19は、上述したよう 40 索される。 に自動構築された外部ルーティングテーブル19Aと内 部ルーティングテーブル19日とにより構築されるもの である。

【0099】ととで、中継装置1を例に挙げると(中継 装置10についても同様のため説明を省略)、そのルー ティングテーブル19は、図13に示したように、外部 ルーティングテーブル19A (図9(a)参照)と、内 部ルーティングテーブル19B(図12(a)参照)と の間を周辺ルータのIPアドレスにより関連付けられて

置1からサブネットSNB側へフレーム伝送する際に、 IPキャッシュテーブル13aでの検出ができないと、 まず外部ルーティングテーブル19Aにより経路情報が 検索され、その結果、サブネットSNB側で最も近い周 辺ルータのIPアドレスは"A 1"となる。

【0100】とのように、外部ルーティングテーブル1 9 Aの検索により経路情報が得られると、続いて内部ル ーティングテーブル19Aによる経路情報の検索が行わ れる。その結果、この I P アドレス "A 1" から今度は フレーム送出ボートの番号"₩"が取得される。このよ うに、結果的には、図13に示したように、宛先1Pサ ブネットB(サブネットSNB)に対してフレーム送出 ポートの番号"W"が取得される。

【0101】つぎに、図5の中継装置1のハードウェア 構成に即した動作について説明する。図14は実施の形 態1によるIP中継フレーム処理を説明するフローチャ ートである。

【0102】IP中継フレーム処理が開始され、中継装 置1にフレーム(1)中継フレーム)が受信されると、 路となるフレーム送出ポートの番号が記憶される。すな 20 PSP17によりその受信フレームからまずIPヘッダ が抽出される(ステップS1)。続いて、その抽出され たIPヘッダから宛先IPアドレスが取り出され、その 宛先IPアドレスをキーとしてプロセッシングユニット 13内の I Pキャッシュテーブル13 a が検索される (ステップS2)。その検索の結果、所要の経路情報 (出力ポート)がヒットされた場合(ステップS3)、 そのヒットにより得られた出力ポートに受信されたフレ ームが書き換えされずにそのまま転送される(ステップ

> 【0103】一方、上記検索の結果、所要の経路情報 30 (出力ポート)がヒットされなかった場合、今度は、マ ネージメントユニット14の支援を受け、上記宛先1P アドレスをキーとしてルーティングテーブル19の内の 外部ルーティングテーブル19Aが検索される(ステッ プS5)。これは、次ホップの宛先IPアドレスの検索 となる。具体的には、図13で説明したように、外部ル ーティングテーブル19Aと内部ルーティングテーブル 19 Bとの間を関連付ける宛先情報、すなわち最も近い 周辺ルータ(自装置ルートも含む)のIPアドレスが検

【0104】この次ホップの検索でヒットできなかった 場合には(ステップS6)、内部ルーティングテーブル 19Bの検索キーがないことを意味することから、本処 理はフレーム廃棄処理へ移行して終了する。一方、次ホ ップの検索でヒットが得られた場合(ステップS6)、 そのヒットされた次ホップの宛先IPアドレスが自装置 ルートすなわち自装置に直接接続される装置を指してい るか、それとも周辺ルータを指しているかの判別が行わ れる(ステップS7)。

いる。このテーブルの利用方法として、例えば、中継装 50 【0105】その結果、次ホップの宛先1Pアドレスで

示したルートが自装置ルートであった場合には、今度は 宛先 I P アドレスをキーとして内部ルーティングテーブ ル 1 9 B が検索される(ステップ S 8)。具体的には、 図 1 3 で説明したように、内部ルーティングテーブル 1 9 B において、宛て先 I P アドレスに対応するフレーム 送出ポート(出力ポート)が検索される。

【0106】 この内部ルーティングテーブル19 Bによる検索で出力ポートがヒットされると(ステップS10)、そのヒットにより得られた出力ポートと1 Pへッダに規定されていた宛先1 Pアドレスとを関連付けたル10ーティング情報が1 Pキャッシュテーブル13 a に登録される(ステップS11)。その後、処理はステップS2に戻る。なお、ヒットができなかった場合には(ステップS10)、ステップS12においてARP(Address Resolution Protocol)リクエストフレーム(MACアドレスの要求)がネットワークに送出され、続くステップS13において上述のフレーム廃棄処理が実行される。

【0107】また、ステップS7において、次ホップの 宛先IPアドレスで示したルートが周辺ルータであった 20 場合には、今度はその次ホップの宛先IPアドレスをキーとして内部ルーティングテーブル19Bが検索される (ステップS9)。具体的には、図13で説明したよう に、内部ルーティングテーブル19Bにおいて、周辺ルータのIPアドレス(次ホップの宛先IPアドレス)に 対応するフレーム送出ボート (出力ボート)が検索される。以降、自装置ルートとの場合と同様に処理が実行される。

【0108】ここで、具体例として、前述した図10のネットワーク中継システムにおいて、サブネットSBN 30側のLANに接続される端末TL1からサブネットSB C側のLANに接続される端末TLCに対してフレームを伝送する場合を例に挙げて説明する。図15はネットワーク中継システムにおいて伝送される宛先IPアドレスおよび宛先MACアドレスの遷移を説明する図、図16はネットワーク中継システムにおいてルーティングテーブルの記憶内容の一例を示す図、そして、図17はネットワーク中継システムにおいてIPキャッシュテーブル13aの記憶内容の一例を示す図である。図18はネットワーク中継システムにおいてルータRT1のルーティングテーブル(a)およびルータRTCのルーティングテーブル(b)の記憶内容の一例を示す図である。

【0109】端末TL1から端末TLCへのフレーム中継は、ルータRT1、RTCにおいてそれぞれ図18のルーティングテーブル(a)、(b)を参照してルーティング動作に入ることから、端末TL1から送出されたMACへッダ内のMACドレスは、ルータRT1を通過することでMACアドレス"M2"から"M4"へ書き換えられ、ルータRTCを通過することでMACアドレス"M4"から"M6"へ書き換えられる(図15参

照)。

【0110】また、このフレーム中継では、中継装置 1,10間が透過的に中継されることから、MACアドレスの書き換えは行われず、ルータRT1から送出されたときのフレームがそのままルータRTCに受信される。ところが、中継装置1,10のいずれか一方もしくはその両方において、宛先1Pアドレス "C2" が1Pキャッシュテーブル13aに登録されていなければ、ファームによるルーティングテーブル19での検索が行われる。その検索で取得された出力ボートと宛先1Pアドレスとは、前述したフローチャートで説明したように、1Pキャッシュテーブル13aに登録される。

【0111】すなわち、中継装置1においては、図16 (a)に示したルーティングテーブル19のルーティング情報が使用され、中継装置10においては、同図(b)に示したルーティングテーブル19が使用される。なお、図16(a),(b)の各ルーティングテーブル19,19は、図9および図12の外部ルーティングテーブル19A、外部ルーティングテーブル19Bにより構築されるものである。

【0112】そして、IPキャッシュテーブル13aにおいて、中継装置1の場合には(図17(a)参照)、宛先IPアドレス"C2"とフレーム送出ポート"X"とが対応付けて登録され、中継装置10の場合には(図17(b)参照)、宛先IPアドレス"C2"とフレーム送出ポート"Z"とが対応付けて登録される。

【0114】以上説明したように、との実施の形態1によれば、共通のフレーム形式で構成され、かつ宛先情報(IPへッダ)を含んだフレームの伝送を複数のLAN間で中継する場合、記憶中の経路情報の中から各LANから受信されたフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情報を選択し、その経路情報に基づいて受信されたフレームをそのまま中継送信する。これにより、フレームはフレーム全体を書き換えることなく透過的に中継され、かつ宛先を確認するだけで経路が確定することから、従来のOSIレイヤに当てはめた中継技法にとらわれることなく、装置全体のコストパフォーマンスを実現することが可能である。ここで、コストパフォーマンスとは、スイッチングハブの高性能とルータの高機能とを両立させるとともに、スイッチングハブやルータ並に安価に提供できることをいう。

【0115】また、共通のフレーム形式で構成され、かつ宛先情報(IPヘッダ)を含んだフレームの伝送を複数のネットワーク間で中継する場合、各ネットワークか

5受信されたフレームに基づいてルーティングプロトコルを識別し、そのルーティングプロトコルに基づいて各ネットワーク上の宛先情報と経路情報との対応を構築して記憶するとともに、記憶中の経路情報の中から各ネットワークから受信されたフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情報を選択し、その経路情報に基づいて受信されたフレームをそのまま中継送信する。これにより、性能劣化を起こすことなくフレームを透過的に中継しつつ、そのフレームからルーティングのための情報(ルーティング情報)を取り込むことができ、これによって、ルーティングテーブルを容易に構築することが可能である。

【0116】また、スイッチエンジン11において、各 ネットワークから共通のフレーム形式で構成され、かつ 宛先情報を含んだフレームを受信した際に、プロセッシ ングユニット13内の1Pキャッシュテーブル13aか らフレーム中の宛先IPアドレスに対応する経路情報を 検索し、その経路情報が得られた場合にその経路情報に 基づいて受信されたフレームをそのまま中継送信し、マ ネージメントユニット14において、スイッチエンジン 20 11での検索で経路情報が得られなかった場合に自ユニ ット14内のルーティングテーブル19で同検索を行 い、この検索で経路情報が得られた場合にその経路情報 と検索に用いた宛先IPアドレスとを対応付けてIPキ ャッシュテーブル13aに登録する。これにより、IP キャッシュテーブル13aを用いた検索の段階で所要の 経路情報が得られると、マネージメントユニット14を 動作させずに中継を完了させることができ、これによっ て、中継動作が高速化されることから、装置全体のコス トパフォーマンスを一層向上することが可能である。 【0117】また、スイッチエンジン11において、各 ネットワークからルーティングプロトコルを含むフレー ムを受信した際に、受信されたフレームからルーティン グプロトコルを識別し、マネージメントユニット14に おいて、スイッチエンジン11により識別されたルーテ ィングプロトコルに基づいてルーティングテーブル19 を構築(新規、変更含む)する。これにより、1Pキャ ッシュテーブル 13 a はスイッチエンジン 1 1 による最 初の経路検索専用となって、プロセッシングユニット1 3の負荷は極力軽減され、これによって、フレームの透 40 過的な中継を遅延させるととがなくるととから、装置全 体のコストパフォーマンスを一層向上することが可能で ある。

【0118】また、中継送信の際に、受信されたフレームから他の中継装置が自発的に送出したルーティングプロトコルが識別された場合には、その受信されたフレームを取り込み、新たな宛先情報を生成し、その生成された宛先情報を他の中継装置に向けて自発的に送出する。これにより、中継装置1、10間でルーティングプロトコルを中継しながらシステム内のルーティングのための

情報を容易に構築することが可能である。

(16)

【0119】また、OSIレベルに当てはめるとレイヤ3のIPアドレスにより経路選択が行われるため、そのレイヤ3の機能(例えば、IPマルチキャスト機能(前述の図3参照)、IPレイヤの帯域制御機能、IPレイヤの優先制御、IPフィルタリングなど)を実現することが可能である。すなわち、従来のOSIレイヤに当てはめた中継技法にとらわれることなく、既存技術であるルータ並の機能を実現することが可能である。

【0120】また、中継装置1,10によりフレームを透過的に中継するため、フレーム書き換えに伴う性能劣化がないことから(前述の図4参照)、従来のOSIレイヤに当てはめた中継技法にとらわれることなく、既存技術であるスイッチングハブ並の機能を実現することが可能である。

【0121】また、中継装置1、10によりフレームを透過的に中継するため、周辺の既存装置との接続性に支障無く動作することはもちろん、フレームのフォーマットについても既存フォーマットで対応でき、タグなどの識別子を付加する必要がないことから、実現性の高いシステムを提供することができる。

【0122】また、中継装置1、10によりフレームを透過的に中継するため、ATMスイッチを適用した中継装置のようにセルとフレーム間の変換動作が不要なことから、既存技術であるルータやスイッチングハブ並の製造コストで中継装置1、10を実現することが可能である。

【0123】(実施の形態2)さて、前述の実施の形態1では、ルーティングプロトコルフレームを書き換える ことなく透過的に中継する中継装置について言及していたが、以下に説明する実施の形態2のように、ARPフレームについてもルーティングプロトコルフレームと同様に書き換えることなく透過的に中継するようにしてもよい。また、この実施の形態2では、ARPフレームによるホスト経路の自動取得機能および更新機能についても詳述する。なお、この実施の形態2において、実施の形態1と同様の構成および機能については、説明を省略して、相違する部分についてのみ説明する。また、前述の実施の形態1と同様の構成については、この実施の形態1と同様の構成については、この実施の形態2でも同一番号を用いて図示する。

【0124】以下に、図19~図28を参照して実施の 形態2を説明する。まず、ARPフレームの位置付けに ついて図19を参照して説明する。図19(a)はAR Pのヘッダ形式を示す図であり、同図(b)はARPリ クエストフレームのフォーマット例を示す図であり、同 図(c)はARPレスポンスフレームのフォーマット例 を示す図である。

た宛先情報を他の中継装置に向けて自発的に送出する。 【0125】ARPは、IPアドレスからMACアドレ とれにより、中継装置1,10間でルーティングプロト ス (ハードウェアアドレス) を得るためのプロトコルで コルを中継しながらシステム内のルーティングのための 50 ある。さらに詳述すれば、このARPは、目的とするホ

スト装置のIPアドレスをすでに知り得ていても物理的 なハードウェアインタフェースのアドレスを知り得ない 状態のときに利用される。すなわち、このARPは、L ANのプロードキャスト機能を利用して全ホスト装置に ARPリクエストフレームを送信し、そのレスポンスで あるARPレスポンスフレームを受信してIPアドレス とMACアドレスとの対応関係を知るためのプロトコル である。

【0126】このような機能をもつARPヘッダは、図 19(a)に示した如く、ハードウェアタイプ、プロト 10 コルタイプ、ハードウェアアドレス長、プロトコルアド レス長、オペレーション、送信元MACアドレス、送信 元1Pアドレス、送信先MACアドレスおよび送信先1 Pアドレスにより構成される。

【0127】以上の構成において、ハードウェアタイプ は、ネットワークハードウェアのタイプを示すものであ る。例えばイーサネットのハードウェアタイプは"1" となる。プロトコルタイプは、どのプロトコルがこの動 作を要求したかを示すものである。例えばIPのプロト ウェアアドレス長は、ハードウェアアドレスの長さをオ クテッド単位で表すものである。例えばMACアドレス の場合には、ハードウェアアドレス長さは"6"とな る。プロトコルアドレス長は、ネットワーク層のアドレ スの長さをオクテッドで表すものである。例えばIPア ドレスの場合には、プロトコルアドレス長は"4"とな る。

【0128】オペレーションは、ARPリクエストか、 それともARPレスポンスかを表すものである。ARP リクエストの場合には、オペレーションは"1"とな り、一方、ARPレスポンスの場合には、オペレーショ ンは"2"となる。

【0129】そして、送信元1Pアドレス、送信先MA Cアドレスおよび送信先IPアドレスは、アドレス部を 構成する。そのアドレス部において、送信元MACアド レスは送信元のネットワークのハードウェアアドレスを 示すものであり、送信元IPアドレスは送信元のIPア ドレスを示すものである。送信先MACアドレスは探し ている宛先のネットワークのハードウェアアドレスを示 すものであり、送信先IPアドレスは送信先のIPアド 40 レスを示すものである。

【0130】実際にキャスティングされるARPリクエ ストフレーム、ARPレスポンスフレームは、以上のA RPへッダ形式に従う構成となる。これらフレームは、 主要な部分だけで表すと、それぞれ図19(b),

(c) に示した構成となる。 すなわち、ARPリクエス トフレームは、図19(b)に示した如く、MACへッ ダには、宛先MACアドレス (ブロードキャスト),送 信元MACアドレス、イーサ(Ether)タイプ(A RP: "0806") がセットされ、ARPヘッダに

は、ARPタイプ(リクエスト),送信元MACアドレ ス、送信元 I Pアドレス、宛先MACアドレス (リクエ スト時は空きとなる) および宛先 [Pアドレス (ターゲ ットとなるアドレス)がセットされる。

【0131】また、ARPレスポンスフレームは、図1 9(c)に示した如く、MACヘッダには、宛先MAC アドレス (ユニキャスト), 送信元MACアドレス、イ ーサタイプがセットされ、ARPへッダには、ARPタ イブ(レスポンス)、送信元MACアドレス(ターゲッ トとなるアドレス),送信元 I Pアドレス (ターゲット となるアドレス)、宛先MACアドレス(リクエストフ レームに設定されていた送信元MACアドレス)および 宛先 I P アドレス (リクエストフレームに設定されてい た送信元 I Pアドレス) がセットされる。

【0132】以上のARPリクエストプレームおよびA RPレスポンスフレームが中継装置間および中継装置と 端末間でやりとりされることにより、リクエスト側のホ スト装置すなわち中継装置においてMACアドレス(ハ ードウェアアドレス)を知ることができる。また、上述 コルタイプは16進表現で"0800"となる。ハード 20 したARPフレームには、送信元IPアドレスが含まれ ている。このため、中継装置に接続される端末が上記A RPレスポンス/リクエストフレームを送信した場合に は、中継装置においてそのARPレスボンス/リクエス トフレームから送信元IPアドレスを知ることができ

> 【0133】また、このARPフレームのフォーマット に基づくARPフレームは、端末側から中継装置へ自発 的に発信されてもよく、中継装置はその自発的に発信さ れたARPフレームから端末の送信元IPアドレスを知 ることが可能となる。この場合には、ARPヘッダ内の オペレーションとして、ARPリクエストおよびARP レスポンスに属さない値(例えば"0", "3",

> "4"など)を設定すればよく、その取り決めに関する 規則をあらかじめ決めておく必要がある。

> 【0134】この自発的発信を含むARP転送機能に は、前述の実施の形態1による透過的なフレーム転送機 能が必要となる。この透過的なフレーム転送機能によ り、ARPフレームによるホスト経路の自動取得および 更新が可能となる。このARPフレームによるホスト経 路の自動取得機能および更新機能とは、外部ボート(中 継装置に直結)から受信されたすべてのARPリクエス トフレームおよびARPレスポンスフレームに関し、各 フレームに格納されている送信元IPアドレスと受信さ れた外部ボートとの関係を学習する機能を意味する。 【0135】この学習によれば、中継装置に接続されて

いる1または複数の端末やイーサスイッチ経由で接続さ れている端末などのIPアドレスと出力ポートとの関係 が取得される。この関係は内部ルーティングテーブル1 9 B にホストルートの情報として登録される。なお、相 50 手中継装置経由で接続される内部ボートから受信された

ARPフレームに関しては、上記学習は実施されたもの とする。その理由は、ホストルートの情報が経路情報と して内部RIPを通じて通知されるためである。

【0136】まず、この発明の実施の形態2による基本 原理について説明する。この実施の形態2は、前述した 実施の形態 1 におけるフレーム透過をARPフレームに ついても実現しようとするものである。したがって、実 施の形態 1 との共通する構成については、実施の形態 2 でも同一番号を用いることでその説明を省略する。ま た、図中においては、同一番号を付すものとする。

【0137】図20はこの発明の実施の形態2による中 継装置を機能的に示す機能ブロック図である。図20に 示した中継装置20は、前述した実施の形態1の中継装 置1が備えている伝送路制御部2、プロトコル識別部 3、経路選択部4、第1経路記憶部5、第2経路記憶部 6、ルーティングプロトコル制御部7および伝送路制御 部8(具体的には、図20に示した如く、伝送路制御部 8-1, 8-2…である) に対してARPフレーム制御 部9を付加した構成である。

ロトコル識別部3は、伝送路制御部2を通じて受信され たフレームを識別する場合、実際には、ARPについて も識別対象に含めている。このプロトコル識別部3は、 受信フレームがルーティングプロトコルであった場合に はつぎのフレーム送出を行う。すなわち、そのルーティ ングプロトコルが内部RIPであれば、その内部RIP フレームをルーティングプロトコル制御部7に送出し、 外部RIPであればその外部RIPフレームをルーティ ングプロトコル制御部7と伝送路8-1…との両方に送 出する。この伝送路8-1…への外部RIPフレームの 30 送出は、透過的なフレーム転送を行うために実施される ものである。

【0139】また、このプロトコル識別部3は、受信フ レームがARPフレームであった場合にそのARPフレ ームをARPフレーム制御部9に送出する。また、この プロトコル識別部3は、受信フレームが通常のデータで あれば、その受信フレームを経路選択部4に送出する。 なお、受信フレームがRIPフレーム(ルーティングプ ロトコル)であった場合には、受信フレーム中にはルー ティング情報が含まれる。また、受信フレームがARP フレームであった場合には、受信フレームにARPが含 まれる。

【0140】ルーティングプロトコル制御部7は、受信 フレーム(内部RIPまたは外部RIP)を調べ、そと からルーティング情報を抽出して、そのルーティング情 報とARPフレーム制御部9からのホスト経路とに基づ いて上記第2経路記憶部6のIPレイヤと出力ポートと の対応関係を構築(新規、変更など)する。また、この ルーティングプロトコル制御部7は、内部RIPフレー ムについては、新たな宛先情報を生成して、その生成さ 50 る。ただし、ARPフレームに関する構成を具体的に示

れた宛先情報を他の中継装置に向けて送路制御部8-1 …より自発的に送出する。

【0141】ARPフレーム制御部9は、ホスト経路記 憶部9aを有しており、プロトコル識別部3から送出さ れたARPフレームから送信元IPアドレスなどを抽出 してホスト経路を導きだし、そのホスト経路をホスト経 路記憶部9aに登録する。このARPフレーム制御部9 は、ホスト経路登録テーブル9aに登録されたホスト経 路をルーティングプロトコル制御部7に供給したり、受 10 け取ったARPフレームを透過的に伝送路制御部8-1-…に送出する。ととで、ホスト経路とは、前述したよう に、中継装置に接続されている1または複数の端末やイ ーサスイッチ経由で接続されている端末などのIPアド レスと出力ボートとの関係を表すものである。

【0142】つぎに、図20に示した機能ブロックを参 照して動作について説明する。図21は実施の形態2に よるネットワーク中継システムにおいてフレームの流れ を説明する図である。ここでは、前述した実施の形態1 において図21で説明したIPフレームに対応させて説 【0138】図20に示した中継装置20において、プー20 明する。図21において、中継装置20には、説明上、 内部ポートにルータRT1およびRT2が接続され、外 部ポートに端末が接続される。

> 【0143】中継装置20は、受信されたARPフレー ムが未登録のARPであった場合に、外部ポートすなわ ち自装置直下の端末に限ってホスト経路の構築を行う が、内部ボートすなわち他の中継装置(例えば中継装置 21)からのフレーム転送であれば受信ARPフレーム をそのままルータRT2へ送出して透過的なフレーム転 送を実施する。

【0144】さらに説明を補足すると図22のようにな る。図22は実施の形態2による受信フレームの中継原 理を説明する図である。図22において、中継装置20 では、受信フレーム中のARPフレームの入力ポートの 種別により、外部ボートが抽出、され、外部ボートの場 合には、送信元IPアドレスと受信された外部ボートと の関係に基づいてホスト経路の構築を行い、一方、外部 ポートでない場合にはそのままフレーム送出を行う。と のように、ARPフレームについてもフレームを透過し て高速に中継することができる。

【0145】つぎに、との実施の形態2をハードウェア に即して説明する。図23は前述の中継装置20をハー ドウェア的に示すブロック図である。図23に示した中 継装置1は、前述した実施の形態1と同様に、例えば、 スイッチエンジン11に、メモリ12、プロセッシング ユニット13およびマネージメントユニット14を接続 させた構成である。ことでも、イーサネットへの適用例 を示す。

【0146】この実施の形態2は、前述した実施の形態 1とはハードウェア的な構成としては、同様の構成とな

すと、図23に示した如く、マネージメントユニット1 4において、CPU18にはエージングタイマ18aが 内蔵され、かつルーティングテーブル19とは別にホス ト経路記憶部9 a に相当するホスト経路登録テーブル2 1が設けられる。

【0147】 このマネージメントユニット14は、さら にARPフレーム制御部9の機能を有する。このマネー ジメントユニット14は、PSP17の要求に応じてC PU18の制御に従ってルーティングテーブル19およ びホスト経路登録テーブル21を構築(新規,変更な 10 【0152】中継装置20,30のポートの割り当て ど) したり、プロセッシングユニット13の要求に応じ てIPキャッシュテーブル13aに不足するルーティン グ情報を供給する。なお、CPU18は、ルーティング テーブル19の更新に従って削除、変更されるルーティ ング情報をIPキャッシュテーブル13aから削除する 制御と、ホスト経路登録テーブル21を構築する制御と を兼ねている。

【0148】エージングタイマ18aは、カウントダウ ンするタイマである。このエージングタイマ18aは、 カウントダウンに伴ってカウント値が一定値に達すると 20 ARPリクエストフレームを全ての外部ポートに出力す るタイミングを計るとともに、ARPレスポンスにより ホスト経路登録テーブル21にすでに登録済みのホスト 経路(送信元IPアドレス,出力ポート,エージングタ イマ値)を応答された場合にリセットされる。

【0149】ホスト経路登録テーブル21は、詳細につ いては後述するが、送信元IPアドレスであるIPアド レスと、ハードウェアアドレスである入力ポートと、エ ージングタイマ18aにおいてカウントダウンする値 (エージングタイマ値)とを対応付けて登録するもので 30 ある。このホスト経路登録テーブル21において、エー ジングタイマ値はエージングタイマ18aのカウントダ ウン処理により変化する。このホスト経路登録テーブル 21が更新されると、その更新結果に応じて内部ルーテ ィングテーブル19Bが更新されるものとする。

【0150】つぎに、ホスト経路の自動取得および自動 更新について説明する。図24は実施の形態2によるネ ットワーク中継システムにおいて端末のARP送受信機 能を概念的に説明する図、図25は実施の形態2による ARPフレーム受信処理を説明するフローチャート、図 40 26はネットワーク中継システムにおいてホスト経路登 録テーブル21と内部ルーティングテーブル19Bとの 関係を説明する図、図27は実施の形態2によるネット ワーク中継システムにおいて中継装置のARP送受信機 能を概念的に説明する図、そして、図28は実施の形態 2によるARPフレーム送信処理を説明するフローチャ ートである。

【0151】まず、図24~図26を参照して、端末側 からARPリクエストフレームが送出された場合につい

では、中継装置20の一端に端末TL2が接続され、他 端にこの中継装置20と同様の構成であり、かつ同様の 機能を有する中継装置30が接続されている。また、と の中継装置20には、図7に示したネットワーク中継シ ステムと同様の接続関係で構成されるネットワークが接 続され、その代表としてサブネットSNC側のルータR TCの接続状態が示されている。なお、サブネットSN Cには、端末TLCの接続状態が代表として示されてい る。

は、説明上、前述した実施の形態1による中継装置1, 中継装置10と同様の関係で設定される。 すなわち、中 継装置1(図7参照)に替わる中継装置20には、ルー タRT1に替わる端末TL2側のポートに"W"、中継 装置10に替わる中継装置30側のボートに"X"がそ れぞれ割り当てられている。また、中継装置10(図7 参照) に替わる中継装置30には、中継装置1に替わる 中継装置20側のボートに"Y"、ルータRTC側のボ ートに "Z" がそれぞれ割り当てられている。

【0153】また、各装置のIPアドレスについて、端 末TL2から端末TLCへの伝送方向で説明すると、端 末装置TL2には"A5"、中継装置20には"A 3ⁿ、ルータRTCには"A2"、"C1"、端末TL Cには "C2" がそれぞれ割り当てられている。さら に、各装置のMACアドレスについて、これも端末TL 2から端末TLCへの伝送方向で説明すると、端末装置 TL2には"M7"、ルータRTCには"M4", "M 5"、端末TLCには"M6"がそれぞれ割り当てられ ている。なお、中継装置20には、MACアドレス"M 8"が割り当てられるものとする。

【0154】以上のシステムにおいて、中継装置20に 接続される端末TL2からルータRTCに向かってAR Pリクエストが発信された場合には、つぎのデータで構 成されるARPリクエストフレームが使用される。すな わち、ARPリクエストフレーム (ARPのヘッダ) に は、送信元が端末TL2であることから、送信元MAC アドレスとして"M7"が格納され、送信元 I P アドレ スとして "A5" が格納される。また、送信先がルータ RTCであることから、送信先 I Pアドレスとして "A 2"が格納され、探索対象である送信先MACアドレス については不明のため "null" が格納される。

【0155】この後、送信先であるルータRTCからA RPレスポンスが返信されることになる。この場合に は、つぎのデータで構成されるARPレスポンスフレー ムが使用される。すなわち、ARPレスポンスフレーム には、今度は送信元がルータRTCであることから、送 信元MACアドレスとして"M4"が格納され、送信元 IPアドレスとして "A2" が格納される。 このよう に、探索対象であった送信元MACアドレスがセットさ て説明する。図24に示したネットワーク中継システム 50・れる。また、今度は送信先が端末TL2であるととか

ら、送信先 I Pアドレスとして "A 5" が格納され、レ スポンス先である送信先MACアドレスとして"M7" が格納される。

【0156】以上のARPリクエストおよびARPレス ポンスの動作においては、端末TL2側で自発的に実施 されるものである。中継装置20および30において、 このようなARPにおいても前述したRIPと同様に、 完全透過とともに盗聴が実施される。ARPリクエスト により端末TL2からルータRTCへ向かってARPリ クエストフレームが伝送された場合、中継装置20で は、その受信されたARPリクエストフレームの完全透 過が行われるとともに、そのARPリクエストフレーム がどのポートから入力されたのかを表すポート "W" の 確認、およびそのARPリクエストフレームから送信元 を特定する送信元 I Pアドレス "A 5" の盗聴が実施さ れる。

【0157】さらに図25および図26を参照して具体 的な処理の流れで説明する。中継装置20において、A RPリクエストフレームが受信されると、その受信され たARPリクエストフレームから送信元IPアドレス "A5"が抽出される(ステップS21)。その抽出さ れた送信元 I Pアドレス "A 5" をキーとしてホスト経 路登録テーブル21の検索が実施される(ステップS2 2)。このとき、ホスト経路登録テーブル21に送信元 IPアドレス "A5" が未登録であった場合には、送信 元 I Pアドレス "A 5 " はヒットできず (ステップS 2 3)、処理はステップS31へ移行する。

【0158】ステップS31では、受信されたARPリ クエストフレームを受信したポートの種別(ポート種 別)が判別される。すなわち、入力ポートが内部ポート 30 学習済みとしてエージングタイマ18aをリセットす か、それとも外部ポートか判別される。この場合には、 図24に示した如く、端末TL2が中継装置20の外部 ポート"W"に直接接続されていることから、ポート種 別の判別結果は外部ボートとなる。もし端末TL2が他 の中継装置を介して間接的に接続されていた場合には、 入力ポートは内部ポートであるという判別結果となる。 【0159】さて、ステップS31において外部ボート という判別結果がられた場合には、処理はステップS3 2へ移行して、送信元 [Pアドレスと受信外部ポートと の対応関係を学習する動作を開始する。すなわち、ステ ップS32において、図26に示したように、ステップ S21で抽出された送信元 [Pアドレス "A5" とステ ップS31で判別された入力ポート "W" とが対応付け てホスト経路登録テーブル21に登録される。さらに、 学習時間を表すエージングタイマ値として例えば210 (sec)がセットされる。このようにしてエージング タイマ18 aによりカウントダウンが開始されること で、上記対応関係の学習が開始される。

【0160】とのように、受信ARPフレーム内の送信 元 I Pアドレスがヒットできず、かつ入力ポートが外部 50 AR Pフレームの入力ポートすなわち外部ポートに変更

ポートとなる場合とは、送信元端末においてIPアドレ スに対する外部ボートが同一中継装置20において別の 外部ボートに変更になったことが要因のひとつとして考 えられる。それゆえ、ホスト経路の学習が必要となる。 そのためには、さらに続くステップS33において、図 26に示したように、その新しい外部ボートに対応して 内部ルーティングテーブル19 Bの新規登録、もしくは 該当するエントリの変更が実施される。

【0161】ステップS33において内部ルーティング 10 テーブル 19 Bの更新が完了すると、その更新内容を他 の中継装置に通知するため、その更新内容を含む内部R IPが他の中継装置へ送出される(ステップS34)。 【0162】また、ステップS31において内部ボート という判別結果が得られた場合には、送信元端末におい てIPアドレスに対する外部ボートが他の中継装置(例 えば中継装置30)に接続されていることが要因のひと つとして考えられる。したがって、ホスト経路の管理は 他の中継装置に委ねられることから、自動取得および自 動更新は不要となり、この受信処理は終了する。

【0163】また、ステップS23において、送信元Ⅰ Pアドレス "A 5" がホスト経路登録テーブル2 1内か らヒットできた場合には、処理はステップS24へ移行 する。ステップS24においては、受信ARPリクエス トフレームの入力ポートがホスト経路登録テーブル21 にその送信元 I Pアドレス "A 5" に対応付けて登録さ れる入力ボートに一致するか否か判断される。

【0164】ステップS24において両入力ポートの一 致が確認された場合には、処理はステップS25へ移行 して、送信元IPアドレスと入力ポートとの対応関係が る。これにより受信処理は終了する。このステップS2 5において実施されるリセットは、ホスト経路登録テー ブル21のエントリをさらに存続させるために行われ る。ここで、リセットとは、エージングタイマ18aの カウント値を初期値"210(sec)"に戻すことを いろ。

【0165】一方、ステップS24において入力ボート の不一致が確認された場合には、処理はステップS26 へ移行して、受信されたARPリクエストフレームを受 信したボートの種別(ボート種別)を判別する。すなわ ち、入力ボートが内部ポートか、それとも外部ポートか 判別される。このステップS26へ移行するケースとし ては、送信元IPアドレスに関して内部ポートと外部ポ ート間での移動が考えられる。

【0166】もしポート種別が外部ポートであった場合 には(ステップS26)、送信元IPアドレスに関して 他の外部ポートから別の外部ポートへの移動が確認され る。したがって、ホスト経路登録テーブル21に登録さ れている送信元IPアドレス対応の入力ポートは、受信

40

される(ステップS27)。このとき、内部ルーティングテーブル19Bでも、該当するエントリにおいて、この入力ポートの変更に伴って1Pアドレスと入力ポートとの関係が変更される(ステップS28)。この後、処理はステップS34へ移行して、ステップS28による変更内容を含む内部RIPを送出する。

【0167】また、ボート種別が内部ボートであった場合には(ステップS26)、送信元IPアドレスに関して外部ボートから内部ボートへの移動が確認される。この移動は端末の管理が他の中継装置へ移ったことを示す。したがって、ホスト経路登録テーブル21から送信元IPアドレスに関するエントリが削除され(ステップS29)、さらに同様のエントリが内部ルーティングテーブル19Bからも削除される(ステップS30)。この後、処理はステップS34へ移行して、ステップS30による変更内容を含む内部RIPを送出する。

【0168】また、図24に示したARPフレームの流れでは、端末TL2からルータRTCへ向かってARPリクエストが行われ、ルータRTCから端末TL2へ向かってARPレスポンスが行われることから、中継装置 2020と同等の中継装置30が、ルータRTCに関するエントリをホスト経路登録テーブル(ホスト経路登録テーブル21に相当する)および内部ルーティングテーブル(内部ルーティングテーブル19Bに相当する)を構築する。

【0169】この場合にも、前述した中継装置20と端末TL2との関係と同様に図25のフローチャートに従って受信処理が実施される。すなわち、ルータRTCが中継装置30の外部ボート"Z"に接続されているため、中継装置30は、ARPレスポンスフレームを完全30透過させるとともに、そのARPレスポンスフレームから送信元IPアドレス"A2"を盗聴する。この盗聴された送信元IPアドレス"A2"と受信外部ボートとの対応関係がホスト経路登録テーブルに学習済みであればこの受信処理は終了し、一方、学習済みでなければ学習の開始、もしくはホスト経路登録テーブルの更新もしくは送信元IPアドレスに関するエントリの削除が実施される。同時に、内部ルーティングテーブルについても並行して新規登録やエントリ変更が実施される。

【0170】図26の例では、中継装置30のホスト経 40 路登録テーブルには、送信元 I P アドレス "A 2" と受信外部ポート "Z" との対応関係が未学習の場合を表している。この場合には、ホスト経路登録テーブルに対して送信元 I P アドレス "A 2" と受信外部ポート "Z" との対応関係が新規に登録され、さらにエージングタイマ値 "210 (sec)"がセットされる。これにより、このエントリの学習が開始される。この後、中継装置30にARPフレームが受信され、そのARPフレームの盗聴の結果がすでに登録されている送信元 I P アドレス "A 2" と受信外部ポート "Z" との対応関係を表 50

すものであれば、エージングタイマ18aのリセットを 通じて学習が引き続き開始される。

【0171】上述した図24の例では、端末TL2自身がARPリクエストフレームの送出およびARPレスポンスフレームの受信を行う際に、その経路に配置される中継装置20、30がそれぞれARPリクエストフレーム、ARPレスポンスフレームを盗聴して内部ルーティングテーブルのエントリを新規登録もしくは更新(変更含む)している。

【0172】ところが、この実施の形態2による中継ネットワークシステムでは、ホスト経路登録テーブル21に新規にエントリが追加された場合には、エージングタイマ18 aが起動され、与えられた時間内に新規エントリのARPリクエストもしくはARPレスポンスが盗聴できなかった場合にはそのエントリをホスト経路登録テーブル21および内部ルーティングテーブル19Bから削除する働きがある。

【0173】そこで、図27および図28を参照して、中継装置自らARPリクエストを実施する場合について説明する。このARPリクエストフレームの送信処理は常時実施されるものである。

【0174】図27には、図24で示したシステムにおいて、中継装置20からこれに接続される端末TL2に向かってARPリクエストが発信された場合のARPリクエストフレームおよびARPレスポンスフレームが示されている。ARPリクエストフレームには、送信元が中継装置20であることから、送信元MACアドレスとして"M8"が格納され、送信元IPアドレスとして"A3"が格納される。また、送信先が端末TL2であることから、送信先IPアドレスとして"A5"が格納され、探索対象である送信先MACアドレスについては

不明のため"null"が格納される。

【0175】また、送信先である端末TL2からはつぎのデータで構成されるARPレスポンスフレームが返信される。すなわち、ARPレスポンスフレームには、今度は送信元が端末TL2であることから、送信元MACアドレスとして"M7"が格納され、送信元IPアドレスとして"A5"が格納される。このように、探索対象であった送信元MACアドレスがセットされる。また、今度は送信先が中継装置20であることから、送信先IPアドレスとして"A3"が格納され、レスポンス先である送信先MACアドレスとして"M8"が格納される

【0176】以上のARPリクエストおよびARPレスポンスの動作は、中継装置20側で自発的に実施されるものである。中継装置20は、自装置発のARPリクエストに対応して端末TL2から返信されたARPレスポンスフレームから、そのARPレスポンスフレームがどのボートから入力されたのかを表すポート"W"の確認、およびそのARPレスポンスフレームから送信元を

特定する送信元 IPアドレス "A5"の盗聴を実施する とともに、各テーブルへの新規登録および変更を実施す る。

【0177】したがって、中継装置20もしくは30か ら発信されたARP リクエストに対するARPレスポン スにおいても、前述した図25の受信処理を適用すると とが可能である。これについては同様の手順となるた め、その説明を省略する。

【0178】このARPリクエストフレーム送信では、 中継装置20において、図28に示すように、まず、ホ 10 スト経路登録テーブル21に現在エントリされているも のがひとつ読み出される(ステップS41)。この読み 出されたエントリからは、エージングタイマ18aによ りカウントダウンされているエージングタイマ値が抽出 される。 すなわち、 ここではエージングタイマ 18 a に よりカウントされているエントリが対象となる。

【0179】そして、そのエージングタイマ値(図中、 ATで表す)が判定される(ステップS42)。エージ ングタイマ値(AT)が"〇(sec)"に達した場合 ない場合には、処理はステップS43へ移行する。ステ ップS43では、さらにそのエージングタイマ値(A T)が例えば残り10秒を切っているか判断され、もし 切っていた場合には続くステップS44以降によりAR Pリクエストが強制的に実施される。すなわち、ステッ プS44において、ARPリクエストフレームの送信先 IPアドレスにステップS41で読み出されたエントリ のIPアドレスが格納され、続くステップS45におい て、そのARPリクエストフレームが中継装置20直下 のすべての外部ボートへブロードキャストされる。

【0180】前述した受信処理(図25のステップS3 2参照) においてエージングタイマ18aのカウントダ ウンが開始された後すぐは、エージングタイマ値が残り 10秒以上あることから(ステップS43)、ステップ S43において端末TL2発のARPフレームが受信さ れることを待つ、すなわちARPフレームの待機状態と して処理はステップS41に戻る。

【0181】ところが、エージングタイマ値が残り10 秒を切った場合には(ステップS43)、中継装置20 は、端末TL2からARPフレームが届くのを待機する 40 のではなく、積極的に端末TL2からARPフレームを 取得する動作に移行する。この意味から、中継装置20 を消極的な動作から積極的な動作へ移行するトリガをエ ージングタイマ値の残り10秒とする。

【0182】このようにしてすべての外部ポートへAR Pリクエストフレームをブロードキャストした後は、端 末TL2からARPレスポンスフレームが届くのを待つ ことになる。その間も端末TL2からARPレスポンス がなく、エージングタイマ値がリセットされるまでの間 は、ステップS41~ステップS45の動作が繰り返し 50 においては、ホスト経路登録テーブル21の新規登録や

実施される。その後、端末TL2からARPレスボンス があり、エントリ内容と一致するARPレスポンスフレ ームの内容であれば、エージングタイマ値がリセットさ れるので、ホスト経路登録テーブル21および内部ルー ティングテーブル19Bのテーブルエントリを保持し続 けることができる(図25参照)。

【0183】また、結局、エージングタイマ値のカウン トダウンの時間内に端末TL2からARPレスポンスが なく、そのエージングタイマ値が"0(sec)"に達 した場合には、タイムアウトとしてホスト経路登録テー ブル21から読み出されたエントリは同テーブルより削 除され(ステップS46)、さらに同じエントリ内容が 内部ルーティングテーブル19Bからも削除される(ス テップS47)。

【0184】このように、内部ルーティングテーブル1 9 Bの内容を更新(削除)した場合には、その旨を他の 中継装置30に対して通知する必要があることから、続 くステップS48において、ステップS47に基づく変 更内容が内部RIPにより中継装置30へ送出される。 には、処理はステップS46へ移行し、一方、達してい 20 なお、IPキャッシュテーブル13aにも同様のエント リが登録されていた場合には、そのエントリについても 削除されるものとする。

> 【0185】この通知により、他の中継装置は、例えば 90秒後(30秒×3回)に、そのエントリが削除され た端末に対するルーティングを行わないように制御され る。これは、他の中継装置にとって、端末が移動したと とにより以前よりも遠くなった場合でも、経路が切り替 わることを保証している。この場合、最悪、通信ができ なくなる時間は、210秒(エージングタイマ値)+9 0秒=300秒とすることで、ブリッジにおけるMAC 学習テーブルでのデフォルトのタイマ値と同一にするこ とが可能である。

> 【0186】つぎに、図24の中継ネットワークシステ ムにおいて、中継装置20に図7に示したサブネットS NBが接続された場合について説明する。図29は実施 の形態2によるネットワーク中継システムにおいて中継 装置のルーティングテーブル構築機能を概念的に説明す る図であり、図30は実施の形態2によるルーティング テーブル構築の流れを説明する図である。

【0187】図29において、中継装置20は、さらに ルータRT1を接続させ、そのルータRT1を介してサ ブネットSNBに接続される。ルータRT1は、中継装 置20のポート"V"に接続される。ルータRT1およ びサブネットSNBの端末TL1の1Pアドレス、MA Cアドレスは図7に従うものとする。

【0188】ルーティングテーブル19は、自動構築さ れた外部ルーティングテーブル19Aと内部ルーティン グテーブル19Bとにより構築されるものである。ただ し、前述したように、内部ルーティングテーブル19B

変更に応じて同様の更新が施される。

【0189】とこで、まず、中継装置20(中継装置3 0も同様)を例に挙げると、そのルーティングテーブル 19は、図30に示したように、外部ルーティングテー ブル19Aと、内部ルーティングテーブル19Bとの間 を最も近い周辺ルータのIPアドレスにより関連付けら れている。このテーブルの利用方法として、例えば、中 継装置20からサブネットSNB側へフレーム伝送する 際に、IPキャッシュテーブル13aでの検出ができな いと、まず外部ルーティングテーブル19Aにより経路 10 情報が検索され、その結果、サブネットSNB側で最も 近い周辺ルータの I Pアドレスは "A 1" となる。

【0190】このように、外部ルーティングテーブル1 9 A の検索により経路情報が得られると、続いて内部ル ーティングテーブル19Aによる経路情報の検索が行わ れる。その結果、この I Pアドレス "A 1" から今度は フレーム送出ポートの番号"V"(ルータRT1のポー ト)が取得される。このように、結果的には、宛先 IP サブネットB(サブネットSNB)に対してフレーム送 出ポートの番号 "V"が取得される。

【0191】同様に、中継装置20からサブネットSN C側へフレーム伝送する際に、IPキャッシュテーブル 13 a での検出ができないと、まず外部ルーティングテ ーブル19Aにより経路情報が検索され、その結果、サ ブネットSNB側で最も近い周辺ルータのIPアドレス は "A2" となる。

【0192】 このように、外部ルーティングテーブル1 9 A の検索により経路情報が得られると、続いて内部ル ーティングテーブル19Aによる経路情報の検索が行わ れる。その結果、この I Pアドレス "A 2" から今度は 30 フレーム送出ポートの番号"X"(中継装置30のポー ト)が取得される。このように、結果的には、宛先 I P サブネットC(サブネットSNC)に対してフレーム送 出ポートの番号"X"が取得される。

【0193】また、中継装置20直下の端末TL2はポ ート"W"にて接続されているので、内部ルーティング テーブル19日には、その端末TL2における宛先1P アドレスの番号 "A5" とフレーム送出ポートの番号 "W"とが対応付けて登録されている。したがって、端

末TL2に関しては、ルーティングテーブル19におい 40 て、そのまま宛先 I Pアドレスの番号 "A 5" とフレー ム送出ポートの番号 "W" とが対応付けて登録さる。

【0194】この端末TL2およびルータRT1に関す るテーブルエントリは、前述したように、ホスト経路登 録テーブル21により取得されるものである。すなわ ち、ホスト経路登録テーブル21において、端末TL2 のテーブルエントリは、図30に示したように、IPア ドレス"A5",入力ポート"W" およびエージングタ イマ値 "210 (sec)" が対応付けて登録されてい る。また、ルータRT1のテーブルエントリは、図30 50 報に従って周辺機器からARPを含むフレームが受信さ

に示したように、IPアドレス "A1", 入力ポート **"V"およびエージングタイマ値"210 (sec)"** が対応付けて登録されている。このルータRT1のテー ブル構築については、前述した中継装置30とルータR TCとの関係と同様のため、ここでは説明を省略する。 【0195】この端末TL2とルータRT1の各エント リ内容が内部ルーティングテーブル19Bのテーブルエ ントリに反映され、図30に示した内部ルーティングテ ーブル19Bすなわちルーティングテーブル19が構築 される。

【0196】この内部ルーティングテーブル19Bの更 新内容については、他の中継装置すなわち中継装置30 へ通知する必要がある。その際には、内部R I Pを中継 装置30に対して通知することで、中継装置20の更新 内容が中継装置30の内部ルーティングテーブルに反映 される。この反映は、図30に示した如く、中継装置3 0の内部ルーティングテーブルおよびルーティングテー ブルにおいて、フレーム送出ポートの番号"Y"に対応 させて端末TL2の宛先IPアドレス番号"A5"と、 20 ルータRT1の宛先IPアドレス番号 "A1" とが登録 される。

【0197】とれに対して、中継装置30には、前述し たように、ルータRTCがポート番号"乙"で接続され ている。したがって、中継装置30のホスト経路登録テ ーブルには、そのルータRTCに関するテーブルエント リが登録される。そのテーブルエントリ内容は、IPア ドレスの番号"A2", 入力ポートの番号"Z"および エージングタイマ値"210(sec)"を対応付けた ものである。

【0198】中継装置30においても、このIPアドレ ス"A2"と入力ボート"乙"との対応関係は、内部ル ーティングテーブルおよびルーティングテーブルにも反 映され、各テーブルを更新する。さらに、この更新内容 は、内部RIPにより他の中継装置すなわち中継装置1 に通知される。

【0199】このように、中継装置20においても、他 の中継装置30から通知される内部RIPに基づいて内 部ルーティングテーブル19Bおよびルーティングテー ブル19の更新が必要となる。中継装置20は、中継装 置30から通知される内部RIPに基づいて内部ルーテ ィングテーブル19日に新たに宛先1Pアドレス"A 2"とフレーム送出ポート"X"とを対応付けたテーブ ルエントリを追加する。との追加はルーティングテーブ ル19にも反映される。

【0200】以上説明したように、この実施の形態2に よれば、前述した実施の形態1による効果にさらにつぎ の効果を得ることができる。すなわち、受信されたAR Pを含むフレームの送信元IPアドレスに関連する経路 情報を追加した後、一定時間が経過する前にその経路情

れた場合にその計測を中止し、再度リセットしてから再 び計測を開始し、一方、一定時間が経過した場合に追加 内容を削除する。これにより、未登録の周辺機器につい ての新規登録をARPに従って行うことができるので、 ARPフレームによるホスト経路の自動取得および自動 更新を実現することが可能である。

【0201】また、新規に追加されたテーブルエントリ (経路情報) について追加や削除を自中継装置と同機能 をもつ他の中継装置にも通知するようにしたので、共有 する通信経路上での記憶内容を確実かつ迅速に統一する 10 ととが可能である。

【0202】また、エージングタイマ18aの計測時間 が一定時間に達する前にすべての外部ポートに対してA RPリクエストフレームをプロードキャストするように したので、新規追加のテーブルエントリ(経路情報)を 削除する前に積極的にすべての外部ボートに対してAR Pを要求することができる。これによって、本来追加し ておくべきテーブルエントリ(経路情報)の削除を未然 に防止することが可能である。

IPアドレスに関連するテーブルエントリ(経路情報) がすでにホスト経路登録テーブル21に登録済みであっ た場合には、自中継装置と端末(周辺機器)との接続関 係の変化に応じてエントリ内容を更新するとともに、そ の更新内容を自中継装置と同等の他の中継装置へ通知す る。例えば周辺機器が他の中継装置の直下となれば自中 継装置の管理下から外れることからその経路情報を記憶 内容から削除すればよく、あるいは、自中継装置におい て接続位置(ボート位置)が変更されたのであれば経路 情報を変更すれば済む。これにより、ARPフレームに 30 よるホスト経路の自動取得および自動更新を実現すると とが可能である。

【0204】以上、この発明を実施の形態1および2に より説明したが、この発明の主旨の範囲内で種々の変形 が可能であり、これらをこの発明の範囲から排除するも のではない。

[0205]

【発明の効果】以上説明したように、請求項1の発明に よれば、宛先情報を含んだフレームの伝送を複数のネッ トワーク間で中継する場合、記憶中の経路情報の中から 40 各ネットワークから受信されたフレームに含まれる、中 継装置と間接的に接続されたネットワーク上のフレーム 伝送相手の宛先情報に対応する経路情報を選択し、その 経路情報に基づいて受信されたフレームを中継送信する ようにしたので、フレームはフレーム全体を書き換える ことなく透過的に中継され、かつ宛先を確認するだけで 経路が確定することから、従来のOSIレイヤに当ては めた中継技法にとらわれることなく、装置全体のコスト パフォーマンスを実現することが可能な中継装置が得ら れるという効果を奏する。

【0206】また、請求項2の発明によれば、共通のフ レーム形式で構成され、かつ宛先情報を含んだフレーム の伝送を複数のネットワーク間で中継する場合、各周辺 機器および各ネットワークのうちから受信されたフレー ムに基づいて中継装置間および中継装置と周辺機器間で 授受される制御情報を識別し、その制御情報に基づいて 各ネットワーク上の宛先情報と経路情報との対応を構築 して記憶するとともに、記憶中の経路情報の中から各ネ ットワークから受信されたフレームに含まれる宛先情報 に対応する経路情報を選択し、その経路情報に基づいて 受信されたフレームをそのまま中継送信するようにした ので、性能劣化を起こすことなくフレームを透過的に中 継しつつ、そのフレームからルーティングのための情報 ・を取り込むことができ、これによって、ルーティングの ための情報を容易に構築することが可能な中継装置が得 られるという効果を奏する。

【0207】また、請求項3の発明によれば、宛先情報 を含んだフレームの伝送を複数のネットワーク間で中継 する場合、各ネットワークから受信されたフレームに基 【0203】また、受信されたARPフレームの送信元 20 づいてルーティングプロトコルを識別し、そのルーティ ングプロトコルに基づいて各ネットワーク上の宛先情報 と経路情報との対応を構築して記憶するとともに、記憶 中の経路情報の中から各ネットワークから受信された宛 先情報を含んだフレームに含まれる宛先情報に対応する 経路情報を選択し、その経路情報に基づいて受信された 宛先情報を含んだフレームをそのまま中継送信するよう にしたので、性能劣化を起こすことなくフレームを透過 的に中継しつつ、そのフレームからルーティングのため の情報を取り込むことができ、これによって、ルーティ ングのための情報を容易に構築することが可能な中継装 置が得られるという効果を奏する。

> 【0208】また、請求項4の発明によれば、共通のフ レーム形式で構成され、かつ宛先情報を含んだフレーム: の伝送を複数のネットワーク間で中継する場合、周辺機 器から受信されたフレームに基づいて周辺機器の送信元 IPアドレスを識別し、その送信元 IPアドレスに基づ いて各ネットワーク上の宛先情報と経路情報との対応を 構築して記憶するとともに、記憶中の経路情報の中から 各ネットワークから受信されたフレームに含まれる宛先 情報に対応する経路情報を選択し、その経路情報に基づ いて受信されたフレームをそのまま中継送信するように したので、性能劣化を起こすことなくフレームを透過的 に中継しつつ、そのフレームからルーティングのための 情報を取り込むことができ、これによって、ルーティン グのための情報を容易に構築することが可能な中継装置 が得られるという効果を奏する。

【0209】また、請求項5の発明によれば、請求項4 の発明において、受信されたARPを含むフレームの送 信元IPアドレスに関連する経路情報を追加した後、一 50 定時間が経過する前にその経路情報に従って周辺機器か らARPを含むフレームが受信された場合にその計測を中止し、一方、一定時間が経過した場合に追加内容を削除するようにしたので、未登録の周辺機器についての新規登録をARPに従って行うことができ、これによって、ARPフレームによるホスト経路の自動取得および自動更新を実現することが可能な中継装置が得られるという効果を奏する。

【0210】また、請求項6の発明によれば、請求項5の発明において、新規に追加された経路情報について追加や削除を自中継装置と同機能をもつ他の中継装置にも10通知するようにしたので、共有する通信経路上での記憶内容を確実かつ迅速に統一することが可能な中継装置が得られるという効果を奏する。

【0211】また、請求項7の発明によれば、請求項5または6の発明において、計測時間が一定時間に達する前に1または複数の周辺機器に対してARPを含むリクエストタイプのフレームを送出するようにしたので、新規追加の経路情報を削除する前に積極的に周辺機器に対してARPを含むフレームを要求することができ、これによって、本来追加しておくべき経路情報の削除を未然 20に防止することが可能な中継装置が得られるという効果を奏する。

【0212】また、請求項8の発明によれば、請求項4~7のいずれか一つの発明において、受信されたARPを含むフレームの送信元IPアドレスに関連する経路情報がすでに記憶されていた場合には自中継装置と周辺機器との接続関係の変化に応じて記憶内容を更新するとともに、その更新内容を自中継装置と同等の他の中継装置へ通知するようにしたので、例えば周辺機器が他の中継装置の直下となれば自中継装置の管理下から外れることからその経路情報を記憶内容から削除すればよく、あるいは、自中継装置において接続位置(ボート位置)が変更されたのであれば経路情報を変更すれば済み、これにより、ARPフレームによるホスト経路の自動取得および自動更新を実現することが可能な中継装置が得られるという効果を奏する。

【0213】また、請求項9の発明によれば、スイッチエンジンにおいて、各ネットワークから宛先情報を含んだフレームを受信した際に、プロセッシングユニット内の第1テーブルからフレーム中の宛先情報に対応する経 40路情報を検索し、その経路情報が得られた場合にその経路情報に基づいて受信されたフレームをそのまま中継送信し、マネージメントユニットにおいて、スイッチエンジンでの検索で経路情報が得られなかった場合に自ユニット内の第2テーブルで同検索を行い、この検索で経路情報が得られた場合にその経路情報と検索に用いた宛先情報とを対応付けてプロセッシングユニットの第1テーブルに登録するようにしたので、第1テーブルを用いた検索の段階で所要の経路情報が得られると、マネージメントユニットを動作させずに中継を完了させることがで 50

き、これによって、中継動作が高速化されることから、 装置全体のコストパフォーマンスを一層向上することが 可能な中継装置が得られるという効果を奏する。

【0214】また、請求項10の発明によれば、請求項9記載の発明において、スイッチエンジンにおいて、各ネットワークからルーティングプロトコルを含むフレームを受信した際に、受信されたフレームからルーティングプロトコルを識別し、マネージメントユニットにおいて、スイッチエンジンにより識別されたルーティングプロトコルに基づいて第2テーブルを構築するようにしたので、第1テーブルはスイッチエンジンによる最初の経路検索専用となって、プロセッシングユニットの負荷は極力軽減され、これによって、フレームの透過的な中継を遅延させることがなくなることから、装置全体のコストパフォーマンスを一層向上することが可能な中継装置が得られるという効果を奏する。

【0215】また、請求項11の発明によれば、スイッ チエンシンにおいて、中継装置に接続された周辺機器か **らARPを含むフレームを受信した際に、受信されたフ** レームから周辺機器の送信元IPアドレスを識別し、マ ネージメントユニットにおいて、スイッチエンジンによ り識別された送信元IPアドレスに基づいて第2テープ ルを構築するようにしたので、第1テーブルはスイッチ エンジンによる最初の経路検索専用となって、プロセッ シングユニットの負荷は極力軽減され、これによって、 フレームの透過的な中継を遅延させることがなくること から、装置全体のコストパフォーマンスを一層向上する ことが可能な中継装置が得られるという効果を奏する。 【0216】また、請求項12の発明によれば、宛先情 報を含んだフレームの伝送を複数のネットワーク間で中 継する場合、複数のネットワークを接続させた1または 複数の中継装置において、記憶中の経路情報の中から各 ネットワークから受信されたフレームに含まれる。中継 装置と間接的に接続されたネットワーク上のフレーム伝 送相手の宛先情報に対応する経路情報を選択し、その経 路情報に基づいて受信されたフレームを中継送信するよ うにしたので、中継装置を通るフレームはフレーム全体 を書き換えることなく透過的に中継され、かつ宛先を確 認するだけで経路が確定することから、従来のOSIレ イヤに当てはめた中継技法にとらわれることなく、シス テム全体のコストパフォーマンスを実現することが可能 なネットワーク中継システムが得られるという効果を奏 する。

ジンでの検索で経路情報が得られなかった場合に自ユニット内の第2テーブルで同検索を行い、この検索で経路情報が得られた場合にその経路情報と検索に用いた宛先情報とを対応付けてプロセッシングユニットの第1テーブルに登録するようにしたので、第1テーブルを用いた検索の段階で所要の経路情報が得られると、マネージメトフニットを動作させずに中継を完了させることがで 50 憶するとともに、記憶中の経路情報の中から各ネットワークとの表情報と解して記した。

ークから受信された宛先情報を含んだフレームに含まれる宛先情報に対応する経路情報を選択し、その経路情報に基づいて受信された宛先情報を含んだフレームをそのまま中継送信するようにしたので、性能劣化を起こすことなくフレームを透過的に中継しつつ、そのフレームからルーティングのための情報を取り込むことができ、これによって、システム内のルーティングのための情報を中継装置に容易に構築することが可能なネットワーク中継システムが得られるという効果を奏する。

【0218】また、請求項14の発明によれば、請求項 10 12または13に記載の発明において、中継送信の際に、受信されたフレームから他の中継装置が自発的に送出したルーティングプロトコルが識別された場合には、その受信されたフレームを取り込み、新たな宛先情報を生成し、その生成された宛先情報を他の中継装置に向けて自発的に送出するので、中継装置間でルーティングプロトコルを中継しながらシステム内のルーティングのための情報を容易に構築することが可能なネットワーク中継システムが得られるという効果を奏する。

【0219】また、請求項15の発明によれば、共通の 20 フレーム形式で構成され、かつ宛先情報を含んだフレー ムの伝送を複数のネットワーク間で中継する場合、中継 装置において、接続された周辺機器から受信されたフレ ームに基づいて周辺機器の送信元 I Pアドレスを識別 し、その送信元IPアドレスに基づいて各ネットワーク 上の宛先情報と経路情報との対応を構築して記憶すると ともに、記憶中の経路情報の中から各ネットワークから 受信されたフレームに含まれる宛先情報に対応する経路 情報を選択し、その経路情報に基づいて受信されたフレ ームをそのまま中継送信するようにしたので、性能劣化 30 を起こすことなくフレームを透過的に中継しつつ、その フレームからルーティングのための情報を取り込むこと ができ、これによって、システム内のルーティングのた めの情報を中継装置に容易に構築することが可能なネッ トワーク中継システムが得られるという効果を奏する。 【0220】また、請求項16の発明によれば、各ネッ トワークから宛先情報を含んだフレームを受信した際 に、第1テーブルからフレーム中の宛先情報に対応する 経路情報を検索し、その経路情報が得られた場合にその 経路情報に基づいて受信されたフレームをそのまま中継 40 送信し、一方、その経路情報が得られなかった場合に第 2テーブルで同検索を行い、この検索で経路情報が得ら れた場合にその経路情報と検索に用いた宛先情報とを対 応付けて第1テーブルに登録する工程にしたので、第1 テーブルを用いた検索の段階で所要の経路情報が得られ ると、その段階で中継を完了させることができ、これに よって、中継動作が高速化されるととから、従来のOS [レイヤに当てはめた中継技法にとらわれることなく、 装置全体のコストパフォーマンスを実現できるようにバ ックボーンとしての中継を行うことが可能な中継方法が 50

得られるという効果を奏する。

【図面の簡単な説明】

(26)

【図1】との発明の実施の形態1による中継装置を機能的に示す機能ブロック図である。

【図2】実施の形態1によるネットワーク中継システムにおいてフレームの流れを説明する図である。

【図3】 I Pマルチキャストフレームを中継する際のポート送出例を示す図である。同図(a)は従来例の説明図であり、同図(b)は実施の形態1の説明図である。

【図4】フレームの中継原理を説明する図である。同図(a)は従来例の説明図であり、同図(b)は実施の形態1の説明図である。

【図5】実施の形態1による中継装置をハードウェア的 に示すブロック図である。

【図6】実施の形態1によるルーティングテーブルのメモリ構成の一例を示す図である。

【図7】実施の形態1によるネットワーク中継システムにおいて1Pスイッチング機能を概念的に説明する図である。

0 【図8】実施の形態1によるネットワーク中継システム においてRIPパケットの流れを説明する図である。

【図9】実施の形態1によるネットワーク中継システムにおいて外部ルーティングテーブルの記憶内容の一例を示す図である。同図(a)は一中継装置の外部ルーティングテーブルの一例を示す図であり、同図(b)は他の中継装置の外部ルーティングテーブルの一例を示す図である。

【図10】実施の形態1によるネットワーク中継システムにおいて内部RIPパケット交換機能を概念的に説明する図である。

【図11】実施の形態1によるネットワーク中継システムにおいて内部RIPバケットの流れを説明する図である。

【図12】実施の形態1によるネットワーク中継システムにおいて内部ルーティングテーブルの記憶内容の一例を示す図である。同図(a)は一中継装置の内部ルーティングテーブルの一例を示す図であり、同図(b)は他の中継装置の内部ルーティングテーブルの一例を示す図である。

0 【図13】実施の形態1によるルーティングテーブルの 構築方法を概念的に説明する図である。

【図14】実施の形態1による [P中継フレーム処理を 説明するフローチャートである。

【図15】実施の形態1によるネットワーク中継システムにおいて伝送される宛先IPアドレスおよび宛先MA Cアドレスの遷移を説明する図である。

【図16】実施の形態1によるネットワーク中継システムにおいてルーティングテーブルの記憶内容の一例を示す図である。同図(a)は一中継装置のルーティングテーブルの一例を示す図であり、同図(b)は他の中継装

置のルーティングテーブルの一例を示す図である。

【図17】実施の形態1によるネットワーク中継システムにおいてIPキャッシュテーブルの記憶内容の一例を示す図である。同図(a)は一中継装置のIPキャッシュテーブルの一例を示す図であり、同図(b)は他の中継装置のIPキャッシュテーブルの一例を示す図である。

【図18】実施の形態1によるネットワーク中継システムにおいて中継装置に接続されるルータのルーティングテーブルの記憶内容の一例を示す図である。

【図19】同図(a)はARPのヘッダ形式を示す図、同図(b)はARPリクエストフレームのフォーマット例を示す図、そして、同図(c)はARPレスポンスフレームのフォーマット例を示す図である。

【図20】この発明の実施の形態2による中継装置を機能的に示す機能ブロック図である。

【図21】実施の形態2によるネットワーク中継システムにおいてフレームの流れを説明する図である。

【図22】実施の形態2による受信フレームの中継原理 を説明する図である。

【図23】図20に示した中継装置をハードウェア的に 示すブロック図である。

【図24】実施の形態2によるネットワーク中継システムにおいて端末のARP送受信機能を概念的に説明する図である。

【図25】実施の形態2によるARPフレーム受信処理を説明するフローチャートである。

【図26】実施の形態2によるネットワーク中継システムにおいてホスト経路登録テーブルと内部ルーティングテーブルとの関係を説明する図である。

【図27】実施の形態2によるネットワーク中継システムにおいて中継装置のARP送受信機能を概念的に説明する図である。

【図28】実施の形態2によるARPフレーム送信処理 を説明するフローチャートである。

【図29】実施の形態2によるネットワーク中継システムにおいて中継装置のルーティングテーブル構築機能を概念的に説明する図である。

*【図30】実施の形態2によるルーティングテーブル構築の流れを説明する図である。

【図31】一般的な企業内のネットワーク中継システム を示す構成図である。

【図32】TCP/IPプロトコルで使用されるフレームのフォーマットを概略的に示す図である。

【図33】従来例においてスイッチングハブとルータと の組み合わせで構成される中継装置を概略的に示すブロック図である。

10 【図34】従来例においてATMスイッチとルータとの 組み合わせで構成される中継装置を概略的に示すブロック図である。

【符号の説明】

- 1,10 中継装置 ·
- 2,8 伝送路制御部(中継送信手段)
- 3 プロトコル識別部 (構築手段)
- 4 経路選択部(経路選択手段,中継送信手段)
- 5 第1経路記憶部(経路記憶手段)
- 6 第2経路記憶部(経路記憶手段)
- 20 9 ARPフレーム制御部 (構築手段, 追加手段, 追加 削除手段)

9a ホスト経路記憶部

7 ルーティングプロトコル制御部(構築手段)

11 スイッチエンジン (抽出手段, 第1検索手段, 中継送信手段)

12 メモリ

13 プロセッシングユニット

13a 【Pキャッシュテーブル (第1テーブル)

14 マネージメントユニット(第2検索手段,登録手

30 段)

15, 16 FEIU

17 PSP

18 CPU

18a エージングタイマ (計測手段)

19 ルーティングテーブル (第2テーブル)

19A 外部ルーティングテーブル

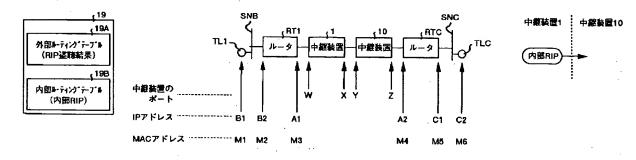
19B 内部ルーティングテーブル

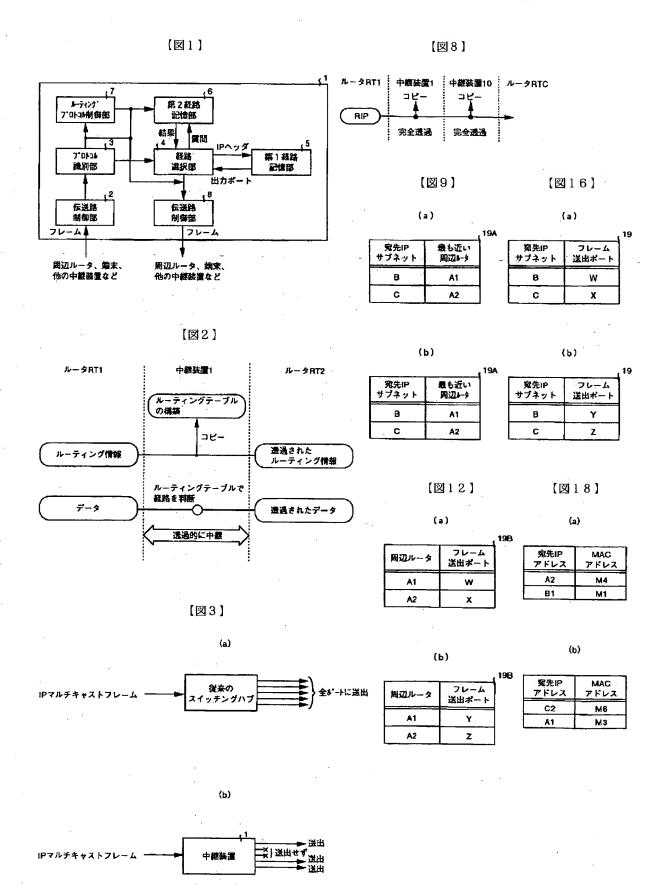
21 ホスト経路登録テーブル

[図6]

【図7】

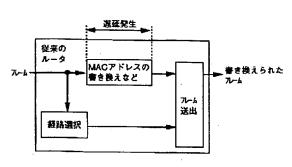
【図11】

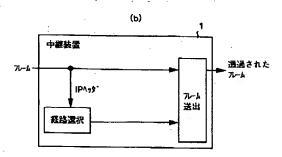




【図4】

(a)





【図17】

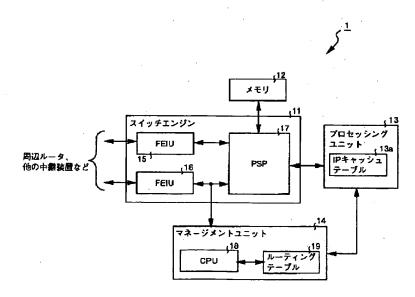
(a)

宛先IP アドレス	フレーム 送出ポート	134
C2	х	

(b)

宛先IP アドレス	フレーム 送出ポート	13a
C2	Z	

【図5】



【図13】

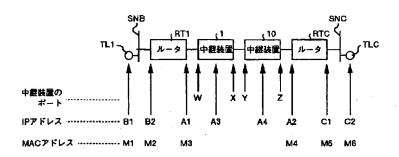
	, 19A
宛先IP サブネット	最も近い 周辺1-9
В	A1
С	A2

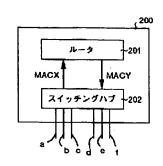
	- 10	(19B	
	周辺ルータ	フレーム 送出ポート	
۲	A1	w	
ĺ	A2	x	

	, 19
宛先IP サブネット	フレーム 送出ポート
В	w
С	Х

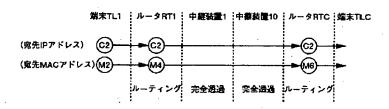
【図10】

[図33]

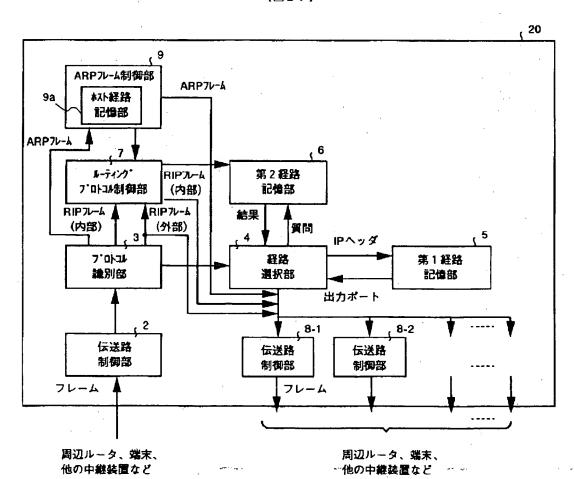




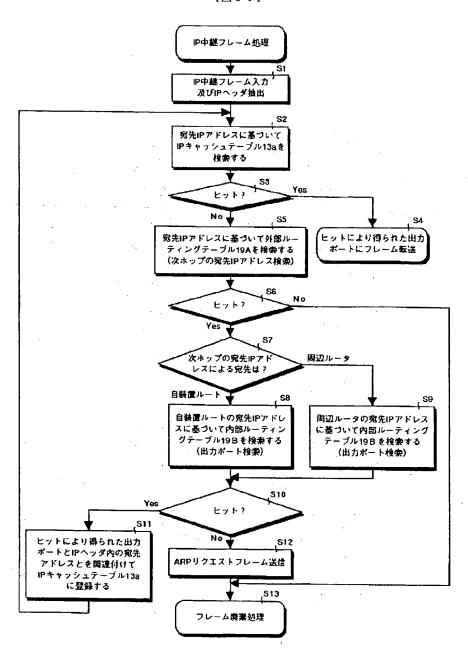
【図15】



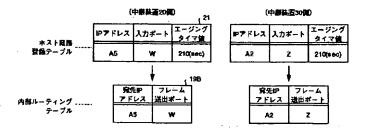
【図20】



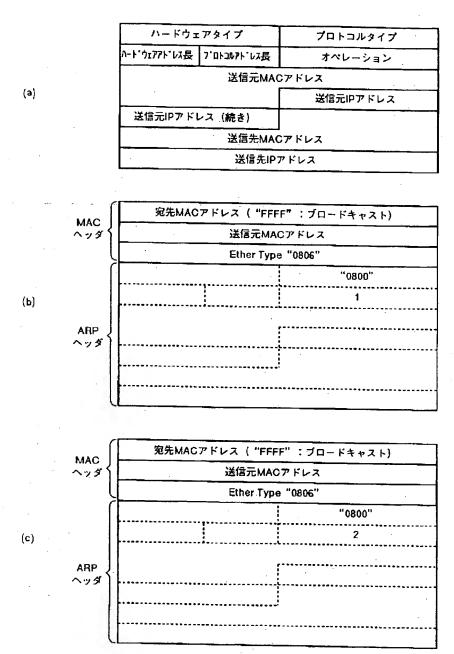
【図14】



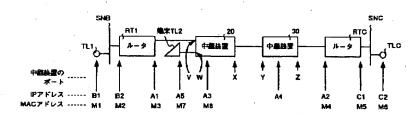
【図26】

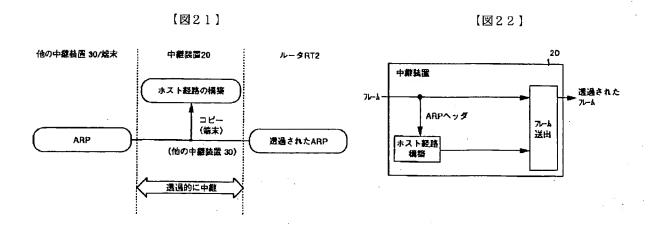


【図19】

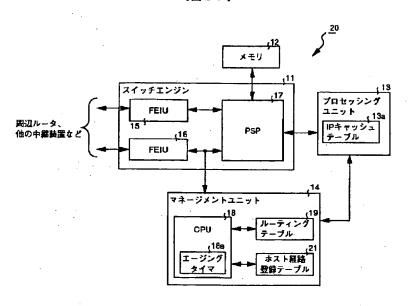


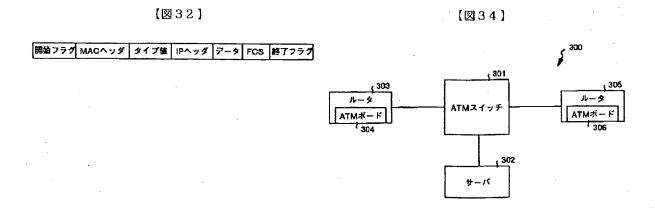
【図29】



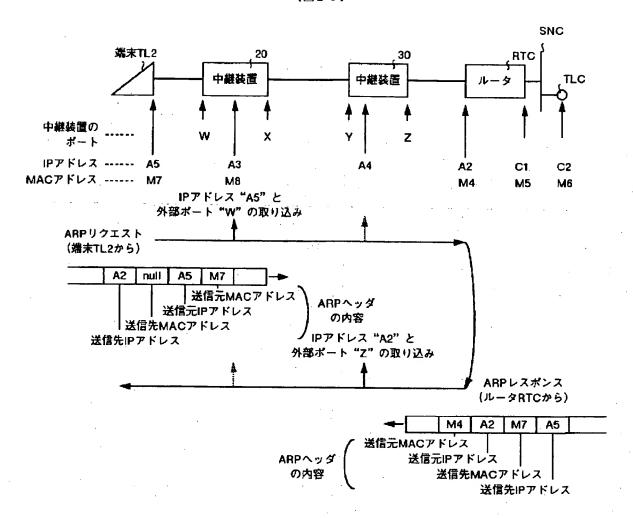


【図23】

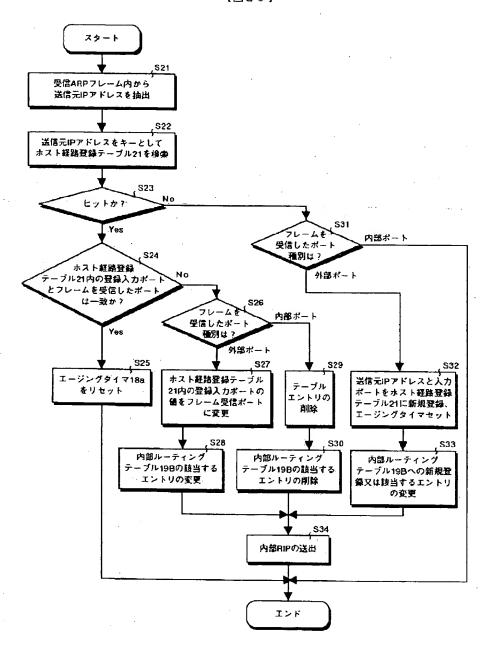




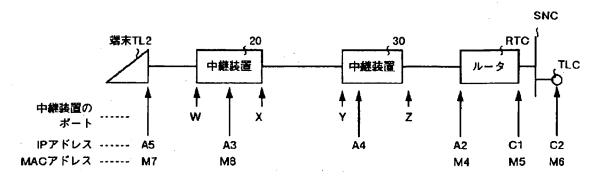
【図24】

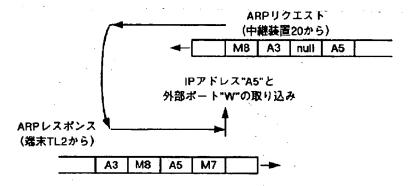


【図25】



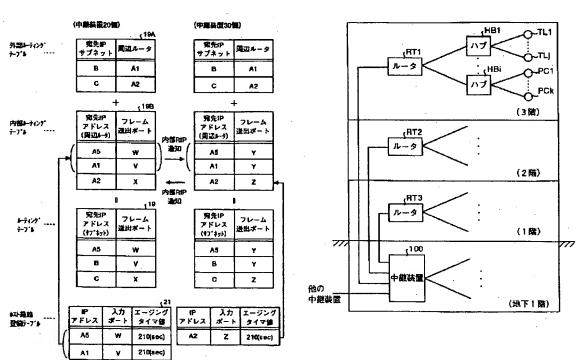
【図27】



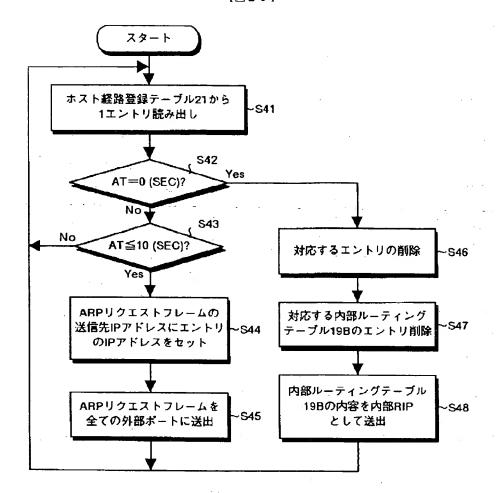


【図30】

【図31】



【図28】



【手続補正書】

【提出日】平成10年9月4日

【手続補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】請求項9

【補正方法】変更

【補正内容】

【請求項9】 宛先情報を含んだフレームを用いて通信を行う複数のネットワークを接続し、前記複数のネットワーク間のフレーム伝送を中継する中継装置において、前記フレームの宛先を制御するスイッチエンジンと、前記各ネットワーク上の宛先情報とその宛先情報で示される宛先の経路を示す経路情報とを対応付けて記憶した第1テーブルを有し、前記第1テーブルを用いて前記スイッチエンジンから宛先情報を受け取り、その宛先情報に対応する経路情報を前記スイッチエンジンへ供給するフロセッシングユニットと、

前記各ネットワーク上の宛先情報とその宛先情報で示さ

れる宛先の経路を示す経路情報とを対応付けて記憶した 第2 テーブルを有するマネージメントユニットと、 を備え、

前記スイッチエンジンは、

前記各ネットワークから前記フレームを受信した際に、 前記受信されたフレームから宛先情報を抽出する抽出手 段と

前記第1テーブルに記憶されている経路情報の中から前 記抽出手段により抽出された宛先情報に対応する経路情 報を検索する第1検索手段と、

前記第1検索手段により経路情報が得られた場合にその 経路情報に基づいて前記受信されたフレームをそのまま 中継送信する中継送信手段と、

を有し、

前記マネージメントユニットは、

前記第1検索手段により経路情報が得られなかった場合 に前記プロセッシングユニットの要求に応じて前記第2 テーブルに記憶されている経路情報の中から前記抽出手 段により抽出された宛先情報に対応する経路情報を検索 する第2検索手段と、

前記第2検索手段により経路情報が得られた場合にその 経路情報と前記抽出手段により抽出された宛先情報とを 対応付けて前記プロセッシングユニットの前記第1テー プルに登録する登録手段と

を有したことを特徴とする中継装置。

【手続補正2】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0041

【補正方法】変更

【補正内容】

【0041】この請求項10の発明によれば、スイッチエンジンにおいて、各ネットワークからルーティングプロトコルを含むフレームを受信した際に、受信されたフレームからルーティングプロトコルを識別し、マネージメントユニットにおいて、スイッチエンジンにより識別されたルーティングプロトコルに基づいて第2テーブルを構築するようにしたので、第1テーブルはスイッチエンジンによる最初の経路検索専用となって、プロセッシングユニットの負荷は極力軽減され、これによって、フレームの透過的な中継を遅延させることがなくなることから、装置全体のコストパフォーマンスを一層向上することが可能である。

【手続補正3】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0064

【補正方法】変更

【補正内容】

【0064】なお、第1経路記憶部5の検索で目的とする出力ポートが得られなかった場合には、さらに第2段階として第2経路記憶部6の検索でIPアドレスに対応する出力ポートを取得することになる。このとき、第1経路記憶部5により取得できなかったIPアドレスとこれに対応する出力ポートとの関係は、第1経路記憶部5に不足したルーティング情報となることから、第1経路記憶部5に新たに登録される。

【手続補正4】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0100

【補正方法】変更

【補正内容】

【0100】このように、外部ルーティングテーブル19Aの検索により経路情報が得られると、続いて内部ルーティングテーブル19Bによる経路情報の検索が行われる。その結果、このIPアドレス"A1"から今度はフレーム送出ボートの番号"W"が取得される。このように、結果的には、図13に示したように、宛先IPサブネットB(サブネットSNB)に対してフレーム送出

ポートの番号"W"が取得される。

【手続補正5】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0111

【補正方法】変更

【補正内容】

【0111】すなわち、中継装置1においては、図16(a)に示したルーティングテーブル19のルーティング情報が使用され、中継装置10においては、同図(b)に示したルーティングテーブル19が使用される。なお、図16(a)、(b)の各ルーティングテーブル19、19は、図9および図12の外部ルーティングテーブル19A、内部ルーティングテーブル19A。

【手続補正6】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0140

【補正方法】変更

【補正内容】

【0140】ルーティングプロトコル制御部7は、受信フレーム(内部RIPまたは外部RIP)を調べ、そこからルーティング情報を抽出して、そのルーティング情報とARPフレーム制御部9からのホスト経路とに基づいて上記第2経路記憶部6のIPレイヤと出力ポートとの対応関係を構築(新規、変更など)する。また、このルーティングプロトコル制御部7は、内部RIPフレームについては、新たな宛先情報を生成して、その生成された宛先情報を他の中継装置に向けて伝送路制御部8ー1…より自発的に送出する。

【手続補正7】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0141

【補正方法】変更

【補正内容】

【0141】ARPフレーム制御部9は、ホスト経路記憶部9aを有しており、プロトコル識別部3から送出されたARPフレームから送信元IPアドレスなどを抽出してホスト経路を導きだし、そのホスト経路をホスト経路記憶部9aに登録する。このARPフレーム制御部9は、ホスト経路記憶部9aに登録されたホスト経路をルーティングプロトコル制御部7に供給したり、受け取ったARPフレームを透過的に伝送路制御部8-1…に送出する。ここで、ホスト経路とは、前述したように、中継装置に接続されている1または複数の端末やイーサスイッチ経由で接続されている端末などのIPアドレスと出力ポートとの関係を表すものである。

【手続補正8】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0142

【補正方法】変更

【補正内容】

【0142】つぎに、図20に示した機能ブロックを参照して動作について説明する。図21は実施の形態2によるネットワーク中継システムにおいてフレームの流れを説明する図である。とこでは、前述した実施の形態1において図2で説明したIPフレームに対応させて説明する。図21において、中継装置20には、説明上、内部ボートにルータRT1およびRT2が接続され、外部ボートに端末が接続される。

【手続補正9】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0145

【補正方法】変更

【捕正内容】

【0145】つぎに、この実施の形態2をハードウェアに即して説明する。図23は前述の中継装置20をハードウェア的に示すブロック図である。図23に示した中継装置20は、前述した実施の形態1と同様に、例えば、スイッチエンジン11に、メモリ12、プロセッシングユニット13およびマネージメントユニット14を接続させた構成である。ここでも、イーサネットへの適用例を示す。

【手続補正10】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0168

【補正方法】変更

【補正内容】

【0168】また、図24に示したARPフレームの流れでは、端末TL2からルータRTCへ向かってARP リクエストが行われ、ルータRTCから端末TL2へ向かってARPレスポンスが行われることから、中継装置* *20と同等の中継装置30が、ルータRTCに関するエントリをホスト経路登録テーブル(ホスト経路登録テーブル21に相当する)および内部ルーティングテーブル (内部ルーティングテーブル19Bに相当する) <u>に</u>構築する。

【手続補正11】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0190

【補正方法】変更

【補正内容】

【0190】とのように、外部ルーティングテーブル19Aの検索により経路情報が得られると、続いて内部ルーティングテーブル19Bによる経路情報の検索が行われる。その結果、このIPアドレス"A1"から今度はフレーム送出ポートの番号"V"(ルータRT1のポート)が取得される。とのように、結果的には、宛先IPサブネットB(サブネットSNB)に対してフレーム送出ポートの番号"V"が取得される。

【手続補正12】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0192

【補正方法】変更

【補正内容】

【0192】このように、外部ルーティングテーブル19Aの検索により経路情報が得られると、続いて内部ルーティングテーブル19Bによる経路情報の検索が行われる。その結果、このIPアドレス"A2"から今度はフレーム送出ボートの番号"X"(中継装置30のボート)が取得される。このように、結果的には、宛先IPサブネットC(サブネットSNC)に対してフレーム送出ボートの番号"X"が取得される。

【手続補正書】

【提出日】平成10年9月4日

【手続補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】請求項9

【補正方法】変更

【補正内容】

【請求項9】 宛先情報を含んだフレームを用いて通信を行う複数のネットワークを接続し、前記複数のネットワーク間のフレーム伝送を中継する中継装置において、前記フレームの宛先を制御するスイッチエンジンと、前記各ネットワーク上の宛先情報とその宛先情報で示される宛先の経路を示す経路情報とを対応付けて記憶した第1テーブルを有し、前記第1テーブルを用いて前記スイッチエンジンから宛先情報を受け取り、その宛先情報に対応する経路情報を前記スイッチエンジンへ供給するフロセッシングユニットと、

前記各ネットワーク上の宛先情報とその宛先情報で示される宛先の経路を示す経路情報とを対応付けて記憶した第2テーブルを有するマネージメントユニットと、 を備え、

前記スイッチエンジンは、

前記各ネットワークから前記フレームを受信した際に、 前記受信されたフレームから宛先情報を抽出する抽出手 段と

前記第1テーブルに記憶されている経路情報の中から前 記抽出手段により抽出された宛先情報に対応する経路情 報を検索する第1検索手段と、

前記第1検索手段により経路情報が得られた場合にその 経路情報に基づいて前記受信されたフレームをそのまま 中継送信する中継送信手段と、

を有し、

前記マネージメントユニットは、

前記第1検索手段により経路情報が得られなかった場合 に前記プロセッシングユニットの要求に応じて前記第2 テーブルに記憶されている経路情報の中から前記抽出手 段により抽出された宛先情報に対応する経路情報を検索 する第2検索手段と、

前記第2検索手段により経路情報が得られた場合にその 経路情報と前記抽出手段により抽出された宛先情報とを 対応付けて前記プロセッシングユニットの前記第1テー ブルに登録する登録手段と

を有したことを特徴とする中継装置。

【手続補正2】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0041

【補正方法】変更

【補正内容】

【0041】この請求項10の発明によれば、スイッチエンジンにおいて、各ネットワークからルーティングプロトコルを含むフレームを受信した際に、受信されたフレームからルーティングプロトコルを識別し、マネージメントユニットにおいて、スイッチエンジンにより識別されたルーティングプロトコルに基づいて第2テーブルを構築するようにしたので、第1テーブルはスイッチエンジンによる最初の経路検索専用となって、プロセッシングユニットの負荷は極力軽減され、これによって、フレームの透過的な中継を遅延させることがなくなることから、装置全体のコストパフォーマンスを一層向上することが可能である。

【手続補正3】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0064

【補正方法】変更

【補正内容】

【0064】なお、第1経路記憶部5の検索で目的とする出力ボートが得られなかった場合には、さらに第2段階として第2経路記憶部6の検索で1Pアドレスに対応する出力ボートを取得することになる。このとき、第1経路記憶部5により取得できなかったIPアドレスとこれに対応する出力ボートとの関係は、第1経路記憶部5に不足したルーティング情報となることから、第1経路記憶部5に新たに登録される。

【手続補正4】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0100

【補正方法】変更

【補正内容】

【0100】このように、外部ルーティングテーブル19Aの検索により経路情報が得られると、続いて内部ルーティングテーブル19Bによる経路情報の検索が行われる。その結果、このIPアドレス "A1" から今度はフレーム送出ポートの番号 "W" が取得される。このよ

うに、結果的には、図13に示したように、宛先IPサブネットB(サブネットSNB)に対してフレーム送出ポートの番号"W"が取得される。

【手続補正5】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0111

【補正方法】変更

【補正内容】

【0111】すなわち、中継装置1においては、図16(a)に示したルーティングテーブル19のルーティング情報が使用され、中継装置10においては、同図(b)に示したルーティングテーブル19が使用される。なお、図16(a)、(b)の各ルーティングテーブル19、19は、図9および図12の外部ルーティングテーブル19A、内部ルーティングテーブル19Bに

【手続補正6】

【補正対象書類名】明細書

より構築されるものである。

【補正対象項目名】0140

【補正方法】変更

【補正内容】

【0140】ルーティングプロトコル制御部7は、受信フレーム(内部RIPまたは外部RIP)を調べ、そこからルーティング情報を抽出して、そのルーティング情報とARPフレーム制御部9からのホスト経路とに基づいて上記第2経路記憶部6のIPレイヤと出力ボートとの対応関係を構築(新規、変更など)する。また、このルーティングプロトコル制御部7は、内部RIPフレームについては、新たな宛先情報を生成して、その生成された宛先情報を他の中継装置に向けて伝送路制御部8ー1…より自発的に送出する。

【手続補正7】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0141

【補正方法】変更

【補正内容】

【0141】ARPフレーム制御部9は、ホスト経路記憶部9aを有しており、プロトコル識別部3から送出されたARPフレームから送信元IPアドレスなどを抽出してホスト経路を導きだし、そのホスト経路をホスト経路に憶部9aに登録する。このARPフレーム制御部9は、ホスト経路記憶部9aに登録されたホスト経路をルーティングプロトコル制御部7に供給したり、受け取ったARPフレームを透過的に伝送路制御部8-1…に送出する。ここで、ホスト経路とは、前述したように、中継装置に接続されている1または複数の端末やイーサスイッチ経由で接続されている端末などの1Pアドレスと出力ボートとの関係を表すものである。

【手続補正8】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0142

【補正方法】変更

【補正内容】

【0142】つぎに、図20に示した機能ブロックを参照して動作について説明する。図21は実施の形態2によるネットワーク中継システムにおいてフレームの流れを説明する図である。ここでは、前述した実施の形態1において図2で説明した1Pフレームに対応させて説明する。図21において、中継装置20には、説明上、内部ボートにルータRT1およびRT2が接続され、外部ボートに端末が接続される。

【手続補正9】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0145

【補正方法】変更

【補正内容】

【0145】つぎに、との実施の形態2をハードウェアに即して説明する。図23は前述の中継装置20をハードウェア的に示すブロック図である。図23に示した中継装置20は、前述した実施の形態1と同様に、例えば、スイッチエンジン11に、メモリ12、プロセッシングユニット13およびマネージメントユニット14を接続させた構成である。ことでも、イーサネットへの適用例を示す。

【手続補正10】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0168

【補正方法】変更

【補正内容】

【0168】また、図24に示したARPフレームの流れでは、端末TL2からルータRTCへ向かってARPリクエストが行われ、ルータRTCから端末TL2へ向かってARPレスポンスが行われることから、中継装置20と同等の中継装置30が、ルータRTCに関するエントリをホスト経路登録テーブル(ホスト経路登録テー

ブル21に相当する) および内部ルーティングテーブル (内部ルーティングテーブル19Bに相当する) <u>に</u>構築する。

【手続補正11】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0190

【補正方法】変更

【補正内容】

【0190】このように、外部ルーティングテーブル19Aの検索により経路情報が得られると、続いて内部ルーティングテーブル19Bによる経路情報の検索が行われる。その結果、このIPアドレス"A1"から今度はフレーム送出ポートの番号"V"(ルータRT1のポート)が取得される。このように、結果的には、宛先IPサブネットB(サブネットSNB)に対してフレーム送出ポートの番号"V"が取得される。

【手続補正12】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0192

【補正方法】変更

【補正内容】

【0192】このように、外部ルーティングテーブル19Aの検索により経路情報が得られると、続いて内部ルーティングテーブル19Bによる経路情報の検索が行われる。その結果、このIPアドレス "A2" から今度はフレーム送出ボートの番号 "X" (中継装置30のボート)が取得される。このように、結果的には、宛先1PサブネットC(サブネットSNC)に対してフレーム送出ボートの番号 "X"が取得される。

【手続補正13】

【補正対象書類名】図面

【補正対象項目名】図19

【補正方法】変更

【補正内容】

【図19】

ハードウェアタイプ プロトコルタイプ
ハードウェアドレス長 7* ロトコルタイプ オペレーション 送信元MACアドレス 送信元IPアドレス 送信元IPアドレス 送信先MACアドレス 送信先IPアドレス 送信先MACアドレス

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
☐ FADED TEXT OR DRAWING
BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
□ OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.